

RICERCA OPERATIVA

GIUSEPPE
RICCIARDI



FORMULE E TEORIA UTILE

METODO RISOLUZIONE GRAFICA

1) Disegnare Vincoli e le f. obiettivo ponendole pari a 0

2) Individuare DIREZIONE CRESCITA f obiettivo: traccia la retta $f=1$, la dir. cresc.
valore $f=0 \rightarrow f=1$

3) Individuare regione omminimile $S_A \hookrightarrow S_0 = \emptyset$

4) " " soluzioni ottime $S_{ott} \rightsquigarrow S_0 = \emptyset \rightarrow S_{ott} = \emptyset$

$\exists S_{ott} \neq \emptyset \rightsquigarrow$ POLITOPO
 $\rightsquigarrow S_{ott}$ POLIEDRO ILLIMITATO

$\rightsquigarrow S_{ott}$ ha 1 ELEMENTO
 Sott' insieme infinito (limitato) di punti:
 $\rightsquigarrow S_{ott}$ è un POLIEDRO ILLIMITATO $\Rightarrow S_{ott} = \emptyset$

PROBLEMA PK

- forma generica (F_G) max nella f. ob.
- forma canonica (F_C) Vincoli tutti \leq , Variabili ≥ 0 Sott' ha 1 elemento
- forma standard (F_S) Sott' ha infiniti elementi

REGOLE CONVERSIONE

F.G. \rightarrow F.C.

$$\begin{aligned} \min Cx &\rightarrow \max -Cx \\ 0^+_{ix} \geq b_i &\rightarrow a_{ix} \leq -b_i \\ 0_{ix} = b_i &\rightarrow a_{ix} \leq b_i, -a_{ix} \leq -b_i \quad (2 \text{ VINCOLI}) \\ x_3 \leq 0 &\rightarrow x'_3 = -x_3 \geq 0 \quad (\text{DA SOSTituIRE NEL VINCULO E NELL'OBETTIVO}) \\ x_3 \text{ LIBERA INSEGUO} &\rightarrow x_3 = x'_3 - x''_3 \\ x'_3, x''_3 &\geq 0 \end{aligned}$$

F.C. \rightarrow F.S.

$$\begin{aligned} \max Cx & \\ a_{ix} \leq b_i & \\ x \geq 0 & \\ x, y \geq 0 & \end{aligned}$$

AMMISSIBILITÀ DI UNA BASE

PRIMALE \rightarrow termini noti dei vincoli tutti ≥ 0

DUALE \rightarrow tutti i coefficienti di coto ridotto dell'obiettivo sono ≤ 0

} DEGENERI SE = 0

ALGORITMO SIMPLEXO PRIMALE (II FASE)

SI PARTE CON BASE AMMISSIBILE

1) VERIFICA CONDIZIONI DI STOP *

2) SCELGO VARIABICE ENTRANTE \rightarrow Variabile con c.c.r. + alto nell'obiettivo

3) " " USCENTE \rightarrow Variabile in base che si annulla prima facendo esentare la variabile che entra nei vincoli.

4) OPERAZIONE DI CARDINE \rightarrow sostituisco i vincoli partendo a sinistra la variabile entrante, e sostituisco nell'obiettivo.

METODO PRIMA FASE

TROVO BASE AMMISSIBILE aggiungendo o rafforzando una variabile non negativa. Si, in ogni vincolo del problema è la somma di la somma composta di segno di tutti i coefficienti delle variabili. N.B. \rightarrow Se NON PUÒ ESSERE ILLIMITATO

* **OTTIMALITÀ:** Tutti i coefficienti di cato ridotto delle variabili fuori base sono NON POSITIVI

2 casi: VAC. OTTIMO $< 0 \rightarrow$ Sol. Ø

ILLIMITATEZZA: rispetto ai c.c.r. delle variabili fuori base sono presenti nell'obiettivo e nei vincoli sono POSITIVI

VAC. OTTIMO = 0 $\left[\begin{array}{l} \text{tutte le s. sono fuori base} \rightarrow \text{si eliminano le variabili s. e si ricombinano gli obiettivi} \\ \text{alcune s. sono in base} \rightarrow \text{applico OPERAZIONI DI CARDINE x farle uscire} \end{array} \right]$

Esempio

II FASE

$$\max 2x_1 + x_2 + \frac{1}{2}x_3$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = +3$$

$$x_1 - x_2 + x_3 = +1$$

$$x_1 + x_3 = +2$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

I FASE

$$\max -n_1 - n_2 - n_3$$

$$x_1 + x_2 + x_3 + n_1 = 3$$

$$x_1 - x_2 + x_3 + n_2 = 1$$

$$x_1 + x_3 + n_3 = 2$$

$$B_0 = \{n_1, n_2, n_3\} \quad \text{c. c. d. c.}$$

SEMPLIFICAZIONE: se una variabile x_{ij} compare in un solo vincolo con coefficiente dello stesso segno del termine noto di quel vincolo \rightarrow in quel vincolo non si introduce la variabile s.;

PRIMALE

DUALE

n VARIABILI	n VINCOLI
m VARIABILI	m VINCOLI
Soltz $\neq \emptyset$	Dottz $\neq \emptyset$
$S_0 = \emptyset$	$D_0 = \emptyset$ oppure obiettivo illimitato
$D_0 = \emptyset$	$S_0 = \emptyset$ oppure obiettivo illimitato

→

ESEMPIO

PRIMALE

$$\begin{aligned} \max & -x_1 - x_2 + 0x_4 + 0x_3 \\ \text{s.t.} & -2x_1 + x_2 + x_3 = -1 \\ & x_1 - x_2 + x_4 = -2 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{aligned}$$

DUALE

$$\begin{aligned} \min & -U_1 - 2U_2 \\ \text{s.t.} & -2U_1 + U_2 \leq -1 \\ & U_1 - U_2 \geq -1 \\ & U_1 \geq 0 \\ & U_2 \geq 0 \end{aligned}$$

* **OTTIMALITÀ:** se la base è ammessa x dual e priva → sol. ottima

ILLIMITATEZZA: nell'obiettivo c.c.r. > 0 mentre nei vincoli diverge $\rightarrow \infty$

SIMPLEX DUALE

1) VERIFICA CONDIZIONI DI STOP *

2) FAR USCIRE UNA VARIABILE → Variabile con termine nato + piccolo

3) FAR ENTRARE UNA VARIABILE → Variabile con c.c.r. positivo nel vincolo nato prima. Se tutti c.c.r sono negativi

4) OPERAZIONE DI CARDINE → applica CRITERIO DEI RAPPORTI: $-\frac{\text{termine nato OBBIETTIVO } x_i}{\text{c.c.r. del v. colo}}$, si neglige il rapporto minore

ANALISI DI SENSITIVITÀ

(Con esempio si capisce meglio!)

$$\begin{aligned} \max & 4 - x_1 - x_3 \\ \text{s.t.} & x_2 = 2 - x_1 - x_3 \\ & x_4 = 1 - x_1 + x_3 \\ & x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0 \end{aligned}$$

RISULTATO SIMPLEX

$$B = \{x_2, x_4\}$$

$$N = \{x_1, x_3\}$$

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 \\ 0 & 1 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

MATRICE I

$$A_B^{-1} = \begin{bmatrix} x_2 & x_4 \\ 1 & 0 \\ 1 & 1 \end{bmatrix} \quad A_N^{-1} = \begin{bmatrix} x_3 & x_4 \\ 1 & 0 \\ -1 & 1 \end{bmatrix}$$

0 MODIFICA TERMINE NOTO / 1° vincolo (b_1)

$$\text{ALGEBRICAMENTE: } \begin{pmatrix} 2 \\ 1 \end{pmatrix} + \Delta b_1 \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 0 \\ 0 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{cases} 2 + \Delta b_1 \geq 0 \\ 1 - \Delta b_1 \geq 0 \end{cases} \rightarrow -2 \leq \Delta b_1 \leq 1 \rightarrow \text{val ottimo} = 2\Delta b_1$$

Termine nato 1° vincolo

GRAFICAMENTE: nel PRIMALE significa rotare la retta del vincolo parallellamente, nel DUALE cambia il coefficiente nell'obiettivo (U_1)

○ MODIFICA COEFFICIENTE COSTO DI UNA VARIABILE FUORI BASE OTTIMA

Variazione introdotte nell'obiettivo

$$\Delta c_1 (\text{per } x_1) \rightarrow 6 - x_1 - 2x_3 + \Delta c_1 x_2 \rightarrow (-1 + \Delta c_1)x_1 - 2x_3 + 4 \rightarrow -1 + \Delta c_1 \leq 0 \rightarrow \Delta c_1 \leq 1$$

Variazione ottimale = 0

$$\Delta C_2 \text{ per } x_2 \rightsquigarrow 4 - x_1 - 2x_3 + \Delta C_2 x_2 = 4 + 2\Delta C_2 + (1 - \Delta C_2)x_1 + (-2 - \Delta C_2)x_3 \rightsquigarrow \begin{cases} 1 - \Delta C_2 \leq 0 \\ -2 - \Delta C_2 \leq 0 \end{cases} \rightarrow \Delta C_2 \geq -1$$

$x_2 = 2 - x_1 - x_3$ (del vincolo)

O VARIAZIONE DI UN VINCOLO DI UNA VARIABILE DELLA BASE OTTIMA

Ese. 1° vincolo

$$4 - x_1 - 2x_3 - M_1 \Delta C_{21} x_1 \quad 1 - 2\Delta C_{21} \rightsquigarrow \Delta C_{21} \geq -\frac{1}{2}$$

Variazione del v. di base = 0
 $\begin{pmatrix} -1 \\ 1 \end{pmatrix} - \Delta C_{21} \begin{pmatrix} 1 \\ -1 \end{pmatrix}$

DOMANDE TEORIA ESAMI VECCHI + COMUNI

- Possibili forme Sott

1) $S_\alpha = \emptyset \rightarrow S_{\text{ott}} = \emptyset$

Sott è composto da un elemento

2) S_α è un POCIGLIOPO

Sott è composto da un insieme infinito e limitato di punti

3) S_α è un POLIEDRO ILLIMITATO

Sott è composto da un elemento

Sott è \emptyset , in quanto l'obiettivo è illimitato

Sott è infinito limitato

Sott è infinito illimitato

• INSIEME CONVESSO + DI MOSTRAZIONE CHE S_0 È CONVESSO

DEF: $\forall x_1, x_2 \in C, \forall \lambda \in [0,1]: \lambda x_1 + (1-\lambda)x_2 \in C \rightarrow$ "Dati due punti qualsiasi di C , anche il segmento che li congiunge è interamente contenuto in C "

DIMOSTRAZIONE: $x_1, x_2 \in S_0$

$$\alpha_1 x_1 \leq b_i; \alpha_2 x_2 \leq b_i \text{ con } i \in \{0, \dots, m\} \text{ ed } x_1, x_2 \geq 0$$

mostra DEF di
insieme convesso

$$\forall \lambda \in [0,1] \quad \forall i \in \{1, \dots, m\}$$

$$\alpha_i [\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2] = \lambda \alpha_1 x_1 + (1-\lambda) \alpha_2 x_2 \leq \lambda b_i + (1-\lambda)b_i$$

e inoltre $\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2 \geq 0$

da cui $\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2 \in S_0$ C.V.D.

• COEFFICIENTE COSTO RIDOTTO E SUO UTILIZZO NEL SIMPLEX

I coefficienti a costo ridotto sono i coefficienti delle variabili fuori base nell'obiettivo, indicano la variazione dell'obiettivo in corrispondenza dell'incremento di un'unità di una variabile fuori base.

Nel metodo del simplex sono utilizzati per la verifica di ottimalità nel primale e di ammissibilità nel duale; nel primale servono anche per decidere quale variabile far entrare in base.

• CONDIZIONE DI LIMITATEZZA + DEMOSTRAZIONE

DEF: $\exists \gamma_h > 0: \alpha_{rh} \geq 0, r=1, \dots, m$

DIM: Se prendo la riformulazione rispetto alla base B di un problema PC e mi pongono a zero tutte le variabili fuori base tranne γ_h , ciò dà risone:

$$\max \gamma_0 + \gamma_h x_{i_m}$$

$$x_{i_1} = \beta_1 \quad \dots \quad h x_{i_{m+h}}$$

$$x_{i_m} = \beta_m + \alpha_{mh} x_{i_{m+h}}$$

Se $x_{i_{m+h}}$ cresce \rightarrow variabili in base restano in base ($x_{i_m} \geq 0$), ma obiettivo diverge $\rightarrow S_0 = \emptyset$ perché obiettivo illimitato

• DEMOSTRARE CHE SE PRIMA HA OBIEKTIVO ILLIMITATO \rightarrow DUALE HA REGIONE AMMISSIBILE VUOTA

DIM. per oruando $D_0 = \emptyset$ e $u_0 \in D_0 \Rightarrow \forall x \in S_0 \quad Cx \leq u_0 b$, quindi l'obiettivo del primale è limitato dal valore $u_0 b$, che contraddice l'illimitatezza dell'obiettivo. Per l'inverso si riferisce alla SIMMETRIA TRA PRIMA E DUALE

• 1° TEOREMA DUALITÀ (moi chiamo)

$S_{\text{ott}} \neq \emptyset \Leftrightarrow D_{\text{ott}} \neq \emptyset$ e i valori ottimi dei due problemi coincidono

• 2° TEOREMA DI UNICITÀ + DIMOSTRAZIONE

DEF: $x \in S_{\text{or}} \& u^* \in D_{\text{or}} \Leftrightarrow x^* \text{ ed } u^* \text{ appartengono ad } S_{\text{o}} \& D_{\text{o}}, \text{ e rispettano le CONDIZIONI DI COMPLEMENTARITÀ}$

$$\bullet (u^* A - c)x^* = 0$$

DIM: Dimostriamo che se le due soluzioni soddisfano cond. comp. \Rightarrow sono ottime

Se vale $\bullet \Rightarrow u^* A x^* = c x^*$; $\left. \begin{array}{l} \\ u^* b = u^* A x^* = c x^* \end{array} \right\} \text{ le due soluzioni sono ottime} \times \text{entrambi i problemi}$
 $x \in S_{\text{o}} \text{ implica } A x^* = b$

Dimostriamo che se le due soluzioni sono ottime \Rightarrow soddisfano cond. comp.

$$\times 1^{\circ} \text{ Teorema della dualità:} \text{ sapiamo che } u^* b = c x^* \xrightarrow{\text{normo e riducendo } u^* A x^*} u^* b - u^* A x^* + u^* A x^* - c x^* = 0$$

$$\text{evidibilmente come } u^*(b - Ax^*) + (u^* A - c)x^* = 0 \rightarrow (u^* A - c)x^* = 0 \quad \text{C.V.D.}$$

b perché $x^* \in S_{\text{o}}$

• DEFINIZIONE DI RAGGIO E RAGGIO ESTREMO

Si definisce un raggio di S_{o} un vettore $r \neq 0$ tale che $\forall x_0 \in S_{\text{o}} \quad \forall \lambda \geq 0 \quad x_0 + \lambda r \in S_{\text{o}}$

Un raggio è estremo se non esistono altri due raggi r_1 ed r_2 di S_{o} con dimensioni distinte $n_1 \neq n_2 \quad \forall \lambda \in \mathbb{R} : r = \frac{1}{2}r_1 + \frac{1}{2}r_2$

N.B. POLIOPPI non hanno raggi ed S_{o} ha SEMPRE un numero FINITO di raggi estremi.

• DIM. TEOREMA FONDAMENTALE DELLA PZ

DEF: Dato un problema in forma canonica, se $S_{\text{OTT}} \neq \emptyset \rightarrow S_{\text{OTT}} \text{ contiene almeno un vertice di } SA$

DIM: $v_1, \dots, v_k \sim \text{vertici di } Sa$, se Sa è un POLIEDRO ILLIMITATO $\rightarrow r_1, \dots, r_h$ sono i raggi estremi di Sa

PER ASSURDO, HP: $v_1, \dots, v_k \notin S_{\text{OTT}} \Rightarrow (v_i \leq x^*)$

perché $x^* \in Sa \rightarrow \exists \lambda_1^*, \dots, \lambda_K^* \geq 0: \sum_i^K \lambda_i^* v_i = x^*$ ed $\exists u_1^*, \dots, u_h^* \geq 0$ tali che: $x^* = \sum_{i=1}^K \lambda_i^* v_i + \sum_{j=1}^h u_j^* r_j$

Quindi avremo che $c x^* = c \left[\sum_{i=1}^K \lambda_i^* v_i + \sum_{j=1}^h u_j^* r_j \right]$; per la linearità della funzione obiettivo

$$c x^* = \sum_{i=1}^K \lambda_i^* (c v_i) + \sum_{j=1}^h u_j^* (c r_j)$$

≤ 0 dal LEMMA

$$c x^* \leq \sum_{i=1}^K \lambda_i^* (c v_i) < \sum_{i=1}^K \lambda_i^* (c x^*)$$

$c x^* < c x^*$

Riconducibile come

$$c x^* < \sum_{i=1}^K \lambda_i^* (c x^*) \xrightarrow{\text{non dipende dalla normalità}} c x^* < (c x^*) \sum_{i=1}^K \lambda_i^* \xrightarrow{\text{1}} c x^* < c x^* \Leftrightarrow$$

E SERCIZI CON SOLUZIONI - 2004

1.1 ~ porre in forma canonica i seguenti programmi lineari

(a)

PL GENERICO

$$\min 3x_1 + 6x_2 - 2x_3$$

$$x_1 + 2x_2 - x_3 \geq 5$$

$$2x_2 + 6x_3 = 12$$

$$x_1, x_2, x_3 \leq 15$$

$$x_1, x_2 \geq 0, x_3 \text{ libera}$$

PL CANONICO

$$\max -3x_1 - 6x_2 +$$

$$-x_1 - 2x_2 + x_4 - x_5 \leq -5$$

$$2x_2 + 6x_3 - 4x_5 \leq 12$$

$$-2x_1 - 6x_4 + 6x_5 \leq -12$$

$$x_1 + x_2 + x_4 - x_5 \leq 15$$

$$x_3 = x_4 - x_5$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

(c)

$$\min 8x_1 - x_2 + x_3$$

$$x_1 + x_3 \geq 4$$

$$x_2 - x_3 \leq 7$$

$$x_1 - x_2 \leq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0, x_3 \leq 0$$

$$\max -8x_1 + x_2 + x_3^1$$

$$-x_1 + x_3^1 \leq -4$$

$$x_2 + x_3^1 \leq 7$$

$$x_1 - x_2 \leq 2$$

$$x_1, x_2, x_3^1 \geq 0$$

(b)

$$\max 4x_1 - x_2$$

$$x_1 + x_2 - x_3 = 8$$

$$3x_1 + x_3 \leq 7$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \text{ libera}, x_3 \leq 0$$

$$\max 4x_1 - U + V$$

$$x_1 + U - V + x_3^1 \leq 8$$

$$-x_1 - U + V - x_3^1 \leq -8$$

$$3x_1 - x_3^1 \leq 7$$

$$x_1, x_3^1, U, V \geq 0$$

(d)

$$\max 4x_1 - x_2$$

$$x_1 + x_2 \leq 2$$

$$2x_1 + 7x_2 = 8$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \leq 0$$

$$\max 4x_1 + x_2^1$$

$$x_1 - x_2^1 \leq 2$$

$$2x_1 - 7x_2^1 \leq 8$$

$$-2x_1 + 7x_2^1 \leq -8$$

$$x_1, x_2^1 \geq 0$$

(e)

$$\min 4x_1 + 5x_2 - x_3 + 2x_4$$

$$x_1 + x_2 \geq 4$$

$$x_2 + x_3 \leq 7$$

$$x_3 - x_4 \leq 2$$

$$x_1 - x_4 = 12$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0, x_4 \text{ libera}$$

$$\max -4x_1 - 5x_2 + x_3 + 2V - 2U$$

$$-x_1 - x_2 \leq -4$$

$$x_2 + x_3 \leq 7$$

$$x_3 + V - U \leq 2$$

$$-x_1 + U - V \leq 12$$

$$x_1 - U + V \leq 12$$

$$x_1, x_2, x_3, U, V \geq 0$$

(f)

$$\max 2x_1 + 4x_3$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 12$$

$$x_1 - x_2 \geq 2$$

$$x_2 + x_3 \leq 6$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \text{ libera}, x_3 \leq 0$$

$$\max 2x_1 - 4x_3^1$$

$$x_1 + U - V - x_3^1 \leq 12$$

$$-x_1 + U - V \leq -2$$

$$U - V - x_3^1 \leq 4$$

$$x_1, x_3^1, U, V \geq 0$$

PL GENERICO

PL STANDARD

a)

$$\min 3x_1 + 4x_2 - 2x_3$$

$$x_1 + 2x_2 - x_3 \geq 5$$

$$2x_1 + 4x_3 = 12$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 15$$

$$x_1, x_2 \geq 0, x_3 \text{ libera}$$

$$\max -3x_1 - 4x_2 + 2u - 2v$$

$$x_1 + 2x_2 - u + v - x_3 = 5$$

$$2x_1 + 4u - 4v = 12$$

$$x_1 + x_2 + u - v + x_3 = 15$$

$$x_1, x_2, u, v, x_3 \geq 0$$

PL GENERICO

PL STANDARD

c)

$$\min 8x_1 - x_2 + x_3$$

$$x_1 + x_3 \geq 4$$

$$x_2 - x_3 \leq 7$$

$$x_1 - x_2 \leq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0, x_3 \leq 0$$

$$\max -8x_1 + x_2 + 4x_3$$

$$x_1 - 4x_3 - x_4 = 4$$

$$x_2 + 4x_3 + x_4 = 7$$

$$x_1 - x_2 + x_5 = 2$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

d)

$$\max 4x_1 - x_2$$

$$x_1 + x_2 - x_3 = 8$$

$$3x_1 + x_3 \leq 7$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \text{ libera}, x_3 \leq 0$$

$$\max 4x_1 - u + v$$

$$x_1 + u - v + 4 = 8$$

$$3x_1 - 4 + x_4 = 7$$

$$x_1, u, v, 4, x_4 \geq 0$$

$$\max 4x_1 + y_2$$

$$x_1 - 4x_2 + x_3 = 2$$

$$2x_1 - 7y_2 = 8$$

$$x_1, y_2, x_3 \geq 0$$

e)

$$\min 4x_1 + 5x_2 - x_3 + 2x_4$$

$$x_1 + x_2 \geq 4$$

$$x_2 + x_3 \leq 7$$

$$x_3 - x_4 \leq 2$$

$$x_1 - x_4 = 12$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0, x_4 \text{ libera}$$

$$\max -4x_1 - 5x_2 + x_3 - 2u + 2v$$

$$x_1 + x_2 - x_5 = 4$$

$$x_2 + x_3 + x_6 = 7$$

$$x_3 - u + v + x_7 = 2$$

$$x_1 - u + v = 12$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6, x_7, u, v \geq 0$$

f)

$$\max 2x_1 + 4x_3$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 12$$

$$x_1 - x_2 \geq 2$$

$$x_2 + x_3 \leq 6$$

$$x_1 \geq 0, x_2 \text{ libera}, x_3 \leq 0$$

$$\max 2x_1 - 4y_3$$

$$x_1 + u - v - y_3 + x_4 = 12$$

$$x_1 - u + v - x_5 = 2$$

$$u - v - y_3 + x_6 = 6$$

$$x_1, x_4, x_5, x_6, y_3, u, v \geq 0$$

Esercizio 1.3 - Utilizzo il metodo del rimpicciore x risolvere i PC

②

$$\max 3x_1 + 2x_2 - 5x_3$$

$$4x_1 - 2x_2 + 2x_3 \leq 4 \quad \text{F.L.} \rightarrow \text{FS}$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 \leq 1$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$\max 3x_1 + 2x_2 - 5x_3$$

$$4x_1 - 2x_2 + 2x_3 + x_4 = 4$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 + x_5 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

$B_0 \{x_4, x_5\} \rightarrow$ loop omminibilo non sbagliare, VAC. OPTIMO = 0 $x_1=0, x_2=0, x_3=0, x_4=4, x_5=1$

$$\max 3x_1 + 2x_2 - 5x_3$$

OTTIMALITÀ NON RI

$$x_4 = 4 - 4x_1 + 2x_2 - 2x_3$$

$$x_5 = 1 - 2x_1 - x_2 - x_3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

Entro x_1 , per variante applico CRITERIO DEI RAPPORTI $x_4 = \frac{4}{4}, x_5 = \frac{1}{2} \rightsquigarrow$ usc x_5

$B_1 = \{x_4, x_2\} \rightsquigarrow$ APPLICO OPERAZIONE DI CARMINE

$$\max \frac{3}{2} + \frac{3}{2}x_2 - \frac{3}{2}x_3 - \frac{3}{2}x_5 + 2x_2 - 5x_3$$

$$x_4 = 4 - 2 + 2x_2 - 2x_3 - 2x_5 + 2x_2 - 2x_3 \rightarrow$$

$$x_1 = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_2 - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_5$$

$$\max \frac{3}{2} + \frac{1}{2}x_2 - \frac{13}{2}x_3 - \frac{3}{2}x_5$$

$$x_4 = 2 + 2x_5 + 6x_2$$

$$x_1 = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_2 - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}x_5$$

$$x_1 = \frac{1}{2} \quad x_6 = 2 \quad x_3, 5, 2 = 0$$

$$\text{vol. ottimo} = \frac{3}{2}$$

$x_3, x_2 \geq 0 \rightarrow$ OTTIMALITÀ NON RISPETTATA

$x_3 < 0, x_5 \rightarrow$ L'UNIFORMEZZA NON RISPETTATA

Entro x_2 , esce x_3 (perché $x_2 < 0$ in quel vincolo)

$$\beta_2 = \{x_4, x_5\} \rightarrow x_1, x_3, x_5 = 0 \quad x_2 = 1 \quad x_4 = 6 \rightarrow \text{Val ottimo} = 2$$

$$\max \frac{3}{2} + \frac{1}{2}(1 - 2x_1 - x_3 - x_5) - \frac{13}{2}x_3 - \frac{3}{2}x_5$$

$$x_4 = 2 + 2x_5 + 6 - 8x_2 - 4x_3 - 4x_5$$

$$x_2 = 1 - 2x_1 - x_3 - x_5$$

$$\max 2 - x_1 - 6x_3 - 2x_5$$

$$x_4 = 6 - 8x_2 - 4x_3 + x_4 + 2x_5 \rightarrow \text{BASE OTTIMA, UNICA}$$

$$x_2 = 1 + 2x_1 + x_2 + x_3 + x_5$$

6

$$\max x_1 - 2x_2 + 3x_3$$

$$x_1 - 2x_2 + x_3 \leq 2 \quad \text{F.C.} \rightarrow \text{F.S.}$$

$$3x_1 - x_2 - 2x_3 \leq 6$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$\max x_1 - 2x_2 + 3x_3$$

$$x_1 - 2x_2 + x_3 + x_6 = 2$$

$$3x_1 - x_2 - 2x_3 + x_5 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$\beta_0 = \{x_4, x_5\}$$

$$x_1, x_2, x_3 = 0 \quad x_6 = 2 \quad x_5 = 6, \text{ val. ottimo} = 0$$

$$\max x_1 - 2x_2 + 3x_3$$

$$x_4 = 2 - x_1 + 2x_2 - x_3$$

$$x_5 = 6 - 3x_1 + x_2 + 2x_3$$

OTTIMALITÀ NON RISPETTATA

ILLUMINATEZZA NON RISPETTATA

Entro x_3 , esce $x_4 \rightarrow \beta_1 = \{x_3, x_5\}$ $x_1, x_2, x_4, x_3 = 2 \quad x_5 = 10 \rightarrow \text{Val ottimo} = 6$

$$\max x_1 - 2x_2 + 6 - 3x_3 + 6x_2 - 3x_4$$

$$x_3 = 2 - x_1 + 2x_2 - x_4$$

$$x_5 = 6 - 3x_1 + x_2 + 4 - 2x_1 + 4x_2 - 2x_4$$

$$\max -2x_1 + 4x_2 - 3x_4 + 6$$

$$x_3 = 2 - x_1 + 2x_2 - x_4$$

$$x_5 = 10 - 5x_1 + 5x_2 - 2x_4$$

OTTIMALITÀ NON RISPETTATA

ILLUMINATEZZA RISPETTATA

C

$$\max 2x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$x_1 + x_2 + x_3 \leq 2$$

$$2x_1 + 3x_2 + 8x_3 \leq 12$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

F.C. \rightarrow F.S.

$$\max 2x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$x_1 + x_2 + x_3 + x_4 = 2$$

$$2x_1 + 3x_2 + 6x_3 + x_5 = 12$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

$$B_0 = \{x_4, x_5\} \rightarrow x_1, x_2, x_3 = 0, x_4 = 2, x_5 = 12, \text{ Val. ottimo} = 0$$

$$\max 2x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$x_4 = 2 - x_1 - x_2 - x_3$$

$$x_5 = 12 - 2x_1 - 3x_2 - 8x_3 \\ x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

ottimalità non raggiunta

l'ultimata è 22A non soddisfatta

soluzione ottimale e DEGENERE, val. ottimo = $\frac{13}{4}$

\hookrightarrow entra x_3 , min $\{2, \frac{3}{2}, \frac{3}{4}\} \rightarrow$ esce $x_5 \rightarrow B_1 = \{x_4, x_3\} \quad x_1, x_2, x_5 = 0, x_3 = \frac{3}{2}, x_4 = 0$

$$\max 2x_1 + x_2 + \frac{9}{2} - \frac{3}{4}x_3 - \frac{9}{8}x_2 - \frac{3}{8}x_5$$

$$x_4 = 12 - 2x_1 - 3x_2 - 12 + 2x_1 + 3x_2 + x_5 \rightarrow$$

$$x_3 = \frac{3}{2} - \frac{1}{4}x_1 - \frac{3}{8}x_2 - \frac{1}{8}x_5$$

$$\max \frac{13}{4} + \frac{5}{4}x_1 - \frac{1}{8}x_2 - \frac{3}{8}x_5$$

$$x_4 = x_5$$

$$x_3 = \frac{3}{2} - \frac{1}{4}x_1 - \frac{3}{8}x_2 - \frac{1}{8}x_5$$

OTTIMALITÀ: NO OK

l'ultimata è 22A; NO OK

entra x_1 , esce

$$\max \frac{13}{4} + \frac{5}{4}x_1 + \frac{17}{8}x_2 - \frac{3}{8}x_5$$

$$x_4 = x_5$$

$$x_2 = \frac{8}{3}x_1 - \frac{8}{3}x_2 - \frac{1}{3}x_1 - \frac{1}{3}x_5 - \frac{8}{3}x_3$$

$$\max \frac{67}{4} - \frac{1}{6}x_1 - \frac{17}{3}x_3 - \frac{13}{12}x_5$$

$$x_4 = x_5$$

$$x_2 = 4 - \frac{2}{3}x_1 - \frac{8}{3}x_3 - \frac{1}{3}x_5$$

OTTIMALITÀ OK, val. ottimo = $\frac{67}{4}$
(DEGENERE)

d

$$\begin{aligned}
 & \max -3x_1 - x_2 + 2x_3 + x_4 \\
 & 2x_1 + x_2 - x_3 + 3x_4 \leq 8 \\
 & -x_1 + 2x_2 - 2x_3 + 2x_4 \leq 4 \\
 & x_1 + x_3 \leq 10 \\
 & x_1, \dots, x_4 \geq 0
 \end{aligned}$$

F.C. \longrightarrow F.S

$$\begin{aligned}
 & \max -3x_1 - x_2 + 2x_3 + x_4 \\
 & 2x_1 + x_2 - x_3 + 3x_4 + x_5 = 8 \\
 & -x_1 + 2x_2 - 2x_3 + 2x_4 + x_6 = 4 \\
 & x_1 + x_3 + x_7 = 10 \\
 & x_1, \dots, x_7 \geq 0
 \end{aligned}$$

$$B_0 = \{x_5, x_6, x_7\} \rightarrow V.O. = 0, \quad x_5 = 8, x_6 = 4, x_7 = 10, x_1 \dots x_4 = 0$$

$$\begin{aligned}
 & \max -3x_1 - x_2 + 2x_3 + x_4 \\
 & x_5 = 8 - 2x_1 - x_2 + x_3 - 3x_4 \\
 & x_6 = 4 + x_1 - 2x_2 + 2x_3 - 2x_4 \\
 & x_7 = 10 - x_1 - x_3 \\
 & x_1, \dots, x_4 \geq 0
 \end{aligned}$$

ОГИМАЛТА \rightarrow NOOK
ИУМІГАТЕЗЗА \rightarrow NOOK \rightarrow
Enter x_3
Leave x_7

$$B_1 = \{x_5, x_6, x_3\} \rightarrow V.O. = 20, \quad x_5 = 18, x_6 = 24, x_3 = 10, x_1, x_2, x_4 = 0$$

$$\begin{aligned}
 & \max 20 - 3x_1 - x_2 + x_4 - x_7 \\
 & x_5 = 18 - 3x_1 - x_2 - 3x_4 - x_7 \\
 & x_6 = 24 - x_1 - 2x_2 - 2x_4 - 2x_7 \\
 & x_3 = 10 - x_1 - x_7
 \end{aligned}$$

ОГИМАЛТА \rightarrow NON OK
ИУМІГАТЕЗЗА \rightarrow NON OK! \rightarrow Enter x_4 , leave x_5

$$\mathcal{B}_2 = \{x_4, x_6, x_3\}$$

$$-\text{Max } 20 - 5x_1 - x_2 + 6 - x_1 - \frac{1}{3}x_2 - \frac{1}{3}x_7 - \frac{1}{3}x_5$$

$$x_4 = 6 - x_1 - \frac{1}{3}x_2 - \frac{1}{3}x_7 - \frac{1}{3}x_5$$

$$x_6 = 24 - x_1 - 2x_2 - 12 - 2x_1 - \frac{2}{3}x_2 - \frac{2}{3}x_7 - \frac{2}{3}x_5$$

$$x_3 = 10 - x_1 - x_7$$



$$-\text{max } 26 - 6x_2 - \frac{4}{3}x_2 - \frac{1}{3}x_5 - \frac{1}{3}x_7$$

$$x_4 = 6 - x_1 - \frac{1}{3}x_2 - \frac{1}{3}x_7 - \frac{1}{3}x_5$$

$$x_6 = 12 - 3x_1 - \frac{8}{3}x_2 - \frac{2}{3}x_7 - \frac{2}{3}x_5$$

$$x_3 = 10 - x_1 - x_7$$

OTTIMA! MACCHIA OK!

→ Val optima unica = 26

$$x_4 = 6, x_6 = 12, x_3 = 10, x_{1,2,5} = 0$$

(P)

$$\text{max } x_1 + 3x_2 - x_3$$

$$2x_1 + x_2 + x_4 = 3$$

$$x_1 + x_2 + 3x_3 + x_5 = 6$$

$$2x_1 + x_2 + 3x_3 + x_6 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

$$\rightarrow \mathcal{B}_0 = \{x_4, x_5, x_6\}$$

$$B_0 = \{x_4, x_5, x_6\}$$

$$\max x_1 + 3x_2 - x_3$$

$$x_4 = 3 - 2x_1 - x_2$$

$$x_5 = 6 - x_1 - x_2 - 3x_3$$

$$x_6 = 6 - 2x_1 - x_2 - 3x_3$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5, x_6 \geq 0$$

OTTIMALITÀ NON OK
ILLIMITATEZZA NON OK

Entrò x_2 , era x_4 $\rightarrow B_1 = \{x_2, x_5, x_6\}$, V.O = 9, $x_2 = 3, x_5 = 3, x_6 = 5$

$$\max x_1 + 3x_2 - x_3$$

$$x_2 = 3 - 2x_1 - x_4$$

$$x_5 = 6 - x_1 - 3 + 2x_1 + x_4 - 3x_3$$

$$x_6 = 8 - 2x_1 - 3 + 2x_1 + x_4 - 3x_3$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

$$\max x_1 + 9 - 6x_1 - 3x_4 - x_3$$

$$x_2 = 3 - 2x_1 - x_4$$

$$x_5 = 3 + x_1 - 3x_3 - x_4$$

$$x_6 = 5 + x_4 - 3x_3$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

$$\max 9 - 5x_1 - 3x_4 - x_3$$

$$x_2 = 3 - 2x_1 - x_4$$

$$x_5 = 3 + x_1 - 3x_3 - x_4$$

$$x_6 = 5 + x_4 - 3x_3$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

OTTIMALITÀ OK

(f)

$$\max 4x_1 + x_2 + 5x_3$$

$$-x_1 + x_2 \leq 1$$

$$2x_2 - x_3 \leq 2$$

$$x_1 + x_3 \leq 1$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$\max 4x_1 + x_2 + 5x_3$$

$$-x_1 + x_2 + x_4 = 1$$

$$2x_2 - x_3 + x_5 = 2$$

$$x_1 + x_3 + x_6 = 1$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

$$B_0 = \{x_4, x_5, x_6\}$$

$$\max 4x_1 + x_2 + 5x_3$$

$$x_4 = 1 - x_2 + x_1$$

$$x_5 = 2 - 2x_2 + x_3$$

$$x_6 = 1 - x_1 - x_3$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

OTTIMALITÀ NON OK

ILLIMITATEZZA NON OK

entrò x_3 e x_6

$$B_1 = \{x_4, x_5, x_6\}$$

$$\frac{1}{2} = 0,5 \quad \frac{3}{2} = 1,5$$

$$\max 5 - x_1 - 5x_6 + x_2$$

$$x_4 = 1 - x_2 + x_1$$

$$x_5 = 3 - 2x_2 - x_1 - x_6$$

$$x_3 = 1 - x_1 - x_6$$

OTTIMALITÀ NO

ILLIMITATEZZA NO

entre x_2 , entre x_4

$$B_2 = \{x_2, x_3, x_4\}$$

$$\max 5 - x_1 - 5x_6 + 1 + x_1 - x_4 = 6 - x_1 - x_4 - 5x_6$$

$$x_2 = 1 + x_2 - x_4$$

$$x_5 = 1 - 3x_2 - x_6 - 2x_4$$

$$x_3 = 1 - x_1 - x_6$$

OTTIMALITÀ OK

$$x_2, 3, 5 \leq 1 \\ x_{1, 4, 6} = 0, \text{V. diurno}$$

$$\text{defezore} = 6$$

$$x_6 = -15 \quad x_5 = -6$$

Esercizio 1.4 ~ risolvere i PC usando algoritmo del problema (I e II FASE)

$$\min 6x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$10x_1 - 2x_2 + 5x_3 \geq 15$$

$$x_1 - x_2 + 3x_3 \geq 6$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$\max -6x_1 - x_2 - 3x_3$$

$$10x_1 - 2x_2 + 5x_3 - x_4 = 15$$

$$x_1 - x_2 + 3x_3 - x_5 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$B \{x_4, x_5\}$ non è ommissibile,
risolvo problema 1^o FASE *

1) raggiungendo valori di n_1, n_2 (pari a # vinci del P.C.) si raggiunge concordia termine medio dei vinci

$$\begin{aligned} & \max (-\text{max}) - n_1 - n_2 \\ & 10x_1 - 2x_2 + 5x_3 - x_4 + n_1 = 15 \quad \xrightarrow{\text{B.O. } \{n_1, n_2\}} \quad \max -21 + 11x_1 - 3x_2 + 8x_3 - x_4 - x_5 \\ & x_1 - x_2 + 3x_3 - x_5 + n_2 = 6 \\ & x_1, x_2, x_3, n_1, n_2 \geq 0 \end{aligned}$$

Entrare x_1 , otte n_1

$$\begin{aligned} & \leftarrow \max -21 + 11 \left(\frac{3}{2} - \frac{1}{5}x_2 - \frac{1}{2}x_3 + \frac{7}{10}x_4 - \frac{1}{10}n_1 \right) - 3x_2 + 8x_3 - x_4 - x_5 \\ & x_1 = \frac{3}{2} - \frac{1}{5}x_2 - \frac{1}{2}x_3 + \frac{7}{10}x_4 - \frac{1}{10}n_1 \\ & n_2 = 6 - \frac{3}{2} - \frac{1}{5}x_2 + \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{10}x_4 - \frac{1}{10}n_1 + x_2 - 3x_3 + x_5 \end{aligned} \quad \longrightarrow \quad \begin{aligned} & \max -\frac{9}{2} - \frac{11}{10}n_1 - \frac{4}{5}x_2 + \frac{5}{2}x_3 + \frac{1}{10}x_4 \\ & x_1 = \frac{3}{2} - \frac{1}{5}x_2 - \frac{1}{2}x_3 + \frac{7}{10}x_4 + \frac{1}{10}n_1 \\ & n_2 = \frac{9}{2} + \frac{1}{10}n_1 + \frac{4}{5}x_2 - \frac{5}{2}x_3 - \frac{1}{10}x_4 + x_5 \end{aligned}$$

Entrare x_3 , otte $\min \left(\frac{3}{5}, \frac{9}{25} \right) \rightsquigarrow n_2$

$$\begin{aligned} & \max -\frac{9}{2} - \frac{11}{10}n_1 - \frac{4}{5}x_2 + \frac{5}{2}x_3 + \frac{1}{10}x_4 \\ & x_1 = \frac{3}{2} - \frac{1}{5}x_2 - \frac{1}{2}x_3 + \frac{7}{10}x_4 + \frac{1}{10}n_1 \\ & x_3 = \frac{9}{2} \cdot \frac{2}{5} + \left(\frac{1}{10} \cdot \frac{2}{5} \right) n_2 + \left(\frac{4}{5} \cdot \frac{2}{5} \right) x_2 - \left(\frac{1}{10} \cdot \frac{2}{5} \right) x_4 + \frac{2}{5}x_5 - \frac{2}{5}n_2 \end{aligned} \quad \longrightarrow \quad \begin{aligned} & Z = 0 - n_1 - n_2 \\ & x_1 = \frac{3}{5} - \frac{3}{25}n_1 + \frac{1}{25}x_2 + \frac{1}{2}n_2 + \frac{3}{25}x_4 - \frac{1}{5}x_5 \\ & x_3 = \frac{9}{5} + \frac{1}{25}n_1 - \frac{2}{5}n_2 + \frac{8}{25}x_2 - \frac{1}{25}x_4 + \frac{2}{5}x_5 \end{aligned}$$

il P.C. omette soluzioni omogenee

Base ommissibile $B_0 = \{x_1, x_3\}$, non contiene $n_1, n_2 \rightarrow$ eliminare le variabili

$$Z = -9 - \frac{11}{5}x_2 - \frac{3}{5}x_4 \quad \text{non è tutto } n_1, n_2 \text{ con vincoli di segno!}$$

$$x_1 = \frac{3}{5} - \frac{3}{25}n_1 + \frac{1}{25}x_2 + \frac{1}{2}n_2 + \frac{3}{25}x_4 - \frac{1}{5}x_5$$

\rightarrow OTTIMALITÀ OK!, valore obiettivo = 9

$$x_3 = \frac{9}{5} + \frac{1}{25}n_1 - \frac{2}{5}n_2 + \frac{8}{25}x_2 - \frac{1}{25}x_4 + \frac{2}{5}x_5$$

(6)

$$\min 7x_1 + 2x_2 - 5x_3 - x_4$$

$$4x_1 + 3x_2 + 2x_4 \geq 2$$

$$-5x_1 - 3x_2 + x_3 - x_4 \leq 1$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

$$-\max -7x_1 - 2x_2 + 5x_3 + x_4$$

$$4x_1 + 3x_2 + 2x_4 - x_5 = 2 \quad \text{introduco } n_1$$

$$-5x_1 - 3x_2 + x_3 - x_4 + x_6 = 1 \quad \text{non ho bisogno di introdurre } n_2$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

$\{x_5, x_6\}$ BASE NON AMMISSIBILE \rightarrow introdotto nodo S_1

$$\max -n_1$$

$$\text{con } B_0 = \{n_1, x_6\}$$

$$4x_1 + 3x_2 + 2x_4 - x_5 + n_1 = 2$$

$$-5x_1 - 3x_2 + x_3 - x_4 + x_6 = 1$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

$< 0 \rightarrow$ continuo *

$$\max -2 + 4x_1 + 3x_2 + 2x_4 - x_5$$

$$n_1 = 2 - 4x_1 - 3x_2 - 2x_4 + x_5$$

$$x_6 = 1 + 5x_1 + 3x_2 - x_3 + x_4$$

$$x_1, \dots, x_6 \geq 0$$

$$\max Z = 0 - n_1 \quad \text{STOP}$$

$$x_1 = \frac{1}{2} - \frac{1}{3}n_1 - \frac{3}{4}x_2 - \frac{3}{2}x_4 + \frac{1}{2}x_5$$

$$x_6 = \frac{3}{2} - \frac{5}{4}n_1 - \frac{3}{4}x_2 - x_3 - \frac{2}{2}x_4 + \frac{5}{4}x_5$$

$\{x_1, x_6\}$ è una base ommissibile

\hookrightarrow continuo con algoritmo del rimpiego.

* Nel corso delle fasi raggiunge l'ottimalità
il PC non avrà basi ommissibili

Ex. 1.6 scrivere la matrice A_B^{-1} del PC 1.3

②

$$\max 3x_1 + 2x_2 - 5x_3$$

$$4x_1 - 2x_2 + 2x_3 + x_4 = 4$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 + x_5 = 2$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 \\ 4 & -2 & +2 & 1 & 0 \\ 2 & 1 & 1 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

* La formulazione finale è ottenuta mettendo il termine noto a sinistra

FORMULAZIONE FINALE *

$$\max 2 - x_1 - 6x_3 - 2x_5$$

$$6 = -x_4 - 8x_1 - 4x_3 + x_4 + 2x_5$$

$$1 = -x_2 + 2x_1 + x_2 + x_3 + x_5$$

$$A_B^{-1} = \begin{bmatrix} 0 & -2 \\ 0 & -1 \end{bmatrix}$$

⑥

$$\max x_2 - 2x_2 + 3x_3$$

$$x_1 - 2x_2 + x_3 + x_4 = 2$$

$$3x_1 - x_2 - 2x_3 + x_5$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$A = \begin{bmatrix} x_1 & x_2 & x_3 & x_4 & x_5 \\ 1 & -2 & 1 & 1 & 0 \\ 3 & -1 & -2 & 0 & 1 \end{bmatrix}$$

$$A_B^{-1} = \begin{bmatrix} x_4 & x_5 \\ 1 & 0 \\ 2 & 1 \end{bmatrix}$$

FORMULAZIONE FINALE

$$\max 6 - 2x_3 + 4x_2 - 3x_4$$

$$2 = x_1 - 2x_2 + x_3 + x_4$$

$$10 = 5x_1 - 5x_2 + 2x_4 + x_5$$

C D E F

→ STESSO PROCEDIMENTO

Esercizio 1.7 ~ risolvere i PL con metodo grafico + controllo mediante rimpieno

②

$$\max x_1 + x_2$$

$$2x_1 - x_2 \geq 4$$

$$x_1 + 4x_2 \leq 10$$

$$x_2 \geq 1$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 = 6 \\ x_2 = 1 \end{cases}$$

$$\begin{cases} x_1 = \frac{7}{2} \\ x_2 = 1 \end{cases} \rightarrow A$$

$$\begin{cases} 2x_1 - x_2 = 6 \\ x_2 = 2x_1 - 4 \rightarrow x_2 \leq \frac{52-36}{9} = \frac{16}{9} \\ x_1 + 4x_2 = 10 \quad x_1 + 8x_1 - 16 = 10 \rightarrow x_1 = \frac{26}{9} \end{cases}$$

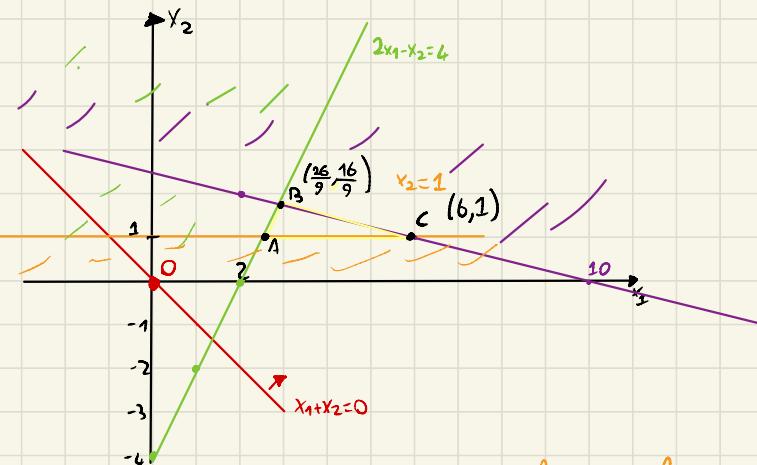
(sol. ottima, valore ottimo = 7)

$$\max -5 + 2x_1 - x_3 - x_5$$

$$\eta_1 = 4 - 2x_1 + x_2 + x_3$$

$$x_4 = 10 - x_1 - 4x_2$$

$$\eta_2 = 1 - x_2 + x_5$$



Verifica con rimpieno

$$\max x_1 + x_2$$

$$2x_1 - x_2 - x_3 = 4$$

$$x_1 + 4x_2 + x_4 = 10$$

$$x_2 - x_5 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

$$\max -\eta_1 - \eta_2$$

$$2x_1 - x_2 - x_3 + \eta_1 = 4$$

$$x_1 + 4x_2 + x_4 + \eta_2 = 10$$

$$x_2 - x_5 + \eta_3 = 1$$

$$B_0 = \{x_1, x_4, \eta_2\}$$

I PIANO

$$\max -1 + x_2 - \eta_1 - x_5$$

$$\begin{array}{l} \text{entro } x_1 \\ \text{entro } \eta_1 \end{array}$$

$$\begin{array}{l} X_1 = 2 + \frac{1}{2}x_2 + \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}\eta_1 \\ X_2 = 8 - \frac{9}{2}x_2 - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}\eta_1 \\ \eta_2 = 1 - x_2 + x_5 \end{array}$$

$$\begin{array}{l} \max 0 + x_5 - \eta_1 + \eta_2 \\ X_1 = \frac{5}{2} + \frac{1}{2}x_5 - \frac{1}{2}\eta_1 + \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}\eta_1 \\ X_4 = \frac{1}{2} - \frac{9}{2}x_5 + \frac{1}{2}\eta_2 - \frac{1}{2}x_3 - \frac{1}{2}\eta_1 \\ X_2 = 1 + x_5 - \eta_2 \end{array}$$

$$B = \{x_1, x_4, x_2\}$$

ommissibile

$$\frac{8}{2} > \frac{16}{9} > 1$$

$$B_0 = \{x_1, x_4, x_2\}$$

⑥

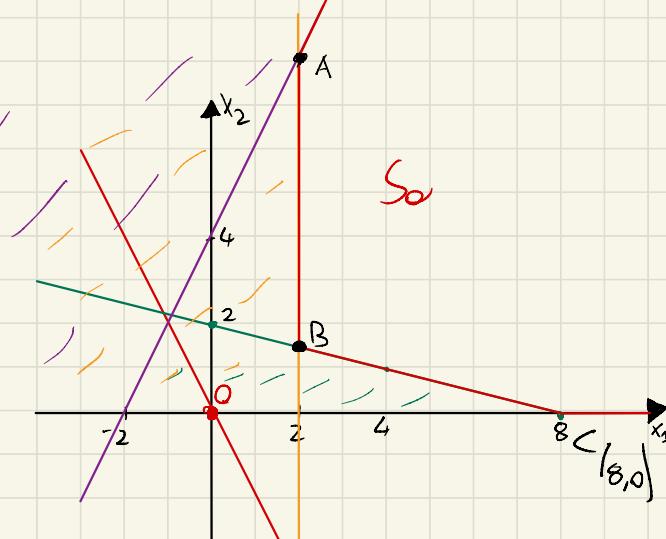
$$\min 2x_1 + x_2$$

$$x_1 + 4x_2 \geq 8$$

$$x_1 \geq 2$$

$$-2x_1 + x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



$$-2x_1 + x_2 = 4 \rightarrow -4 + x_2 = 4 \rightarrow x_2 = 8$$

$$x_1 = 2$$

$$\hookrightarrow A(2,8)$$

$$2x_1 + x_2 = 0$$

B $\rightsquigarrow 2 + 4x_2 = 8 \rightsquigarrow x_2 = \frac{6}{4} = \frac{3}{2} \rightarrow B = (2, \frac{3}{2})$, B è la sol. ott. in quanto è il punto più vicino all'obiettivo

⑦

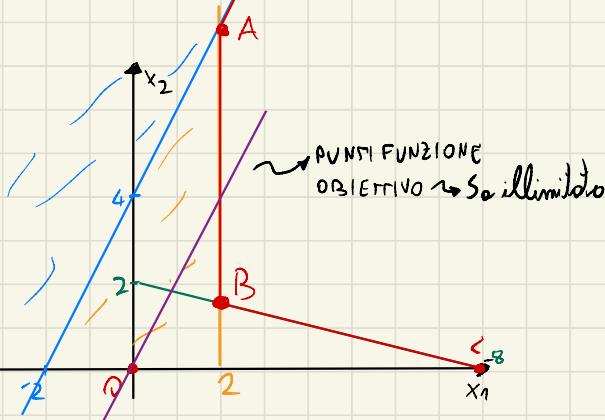
$$\max 2x_1 - x_2$$

$$x_1 + 4x_2 \geq 8$$

$$x_1 \geq 2$$

$$-2x_1 + x_2 \leq 4$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



d

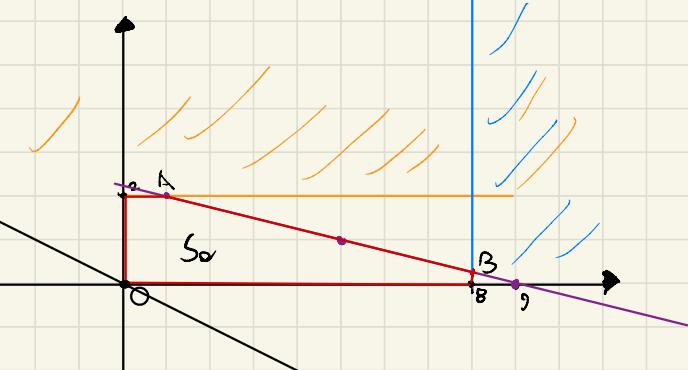
$$\max \frac{2}{3}x_1 + \frac{8}{3}x_2$$

$$x_1 + 4x_2 \leq 9$$

$$x_1 \leq 8$$

$$x_2 \leq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$



$$\frac{2}{3}x_1 + \frac{8}{3}x_2 = 0$$

$$\begin{array}{c|c} x_1 & x_2 \\ \hline 0 & 0 \\ 1 & -\frac{1}{4} \\ -4 & 1 \end{array}$$

$$\frac{2}{3}x_1 = -\frac{8}{3} \rightarrow x_1 = -\frac{8}{3} \cdot \frac{3}{2}$$

Esercizio 2.1 e 2.2 - partendo dalle forme standard determinare i duali dei P.L. dell'es. 1.3 e 1.4

PRIMALE

$$\max 3x_1 + 2x_2 - 5x_3$$

$$4x_1 - 2x_2 + 2x_3 + x_4 = 4$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 + x_5 = 2$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4, x_5 \geq 0$$

DUALE

$$\min 4u_1 + u_2$$

$$4u_1 + 2u_2 \geq 3 x_1$$

$$-2u_1 + u_2 \geq 2 x_2$$

$$+2u_1 + u_2 \geq -5 x_3$$

$$u_1 \geq 0 x_4$$

$$u_2 \geq 0 x_5$$

$$u_1, u_2 \geq 0$$

$$\max x_1 - 2x_2 + 3x_3$$

$$x_1 - 2x_2 + x_3 + x_4 = 2$$

$$3x_1 - x_2 - 2x_3 + x_5 = 6$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

$$\min 2u_1 + 6u_2$$

$$u_1 + 3u_2 \geq 1 x_1$$

$$-2u_1 - u_2 \geq -2 x_2$$

$$u_1 - 2u_2 \geq 3 x_3$$

$$u_1, u_2 \geq 0$$

$$-\max -3x_1 - x_2 + 2x_3 + x_4$$

$$2x_1 + x_2 - x_3 + 3x_4 + x_5 = 8$$

$$-x_1 + 2x_2 - 2x_3 + 2x_4 + x_6 = 4$$

$$x_1 + x_3 + x_7 = 10$$

$$x_1, \dots, x_7 \geq 0$$

$$\min 8u_1 + 4u_2 + 10u_3$$

$$2u_1 - u_2 + u_3 \geq -3$$

$$u_1 + 2u_2 \geq -1$$

$$-u_1 - 2u_2 + u_3 \geq 2$$

$$3u_1 + 2u_2 \geq 1$$

$$u_1, u_2, u_3 \geq 0$$

Esercizio 2.5 ~ rendere i seguenti PC senza impostare il problema di I fase

a)

$$\min 3x_1 + x_2 + 3x_3$$

$$x_1 + x_2 \geq 4$$

$$2x_1 + x_2 - x_3 \geq 8$$

$$x_1, x_2, x_3 \geq 0$$

PRIMALE

$$\max -3x_1 - x_2 - 3x_3$$

$$x_1 + x_2 - x_4 = 4$$

$$2x_1 + x_2 - x_3 - x_5 = 8$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

DUALE

$$\min 6u_1 + 8u_2$$

$$u_1 + 2u_2 \geq -3$$

$$u_1 + u_2 \geq -1$$

$$u_2 \leq 3$$

$$-u_1 \geq 0$$

$$-u_2 \geq 0$$

$$u_1, u_2 \geq 0$$

$B(x_4, x_5)$ non è ottimale per primale ma lo è per duale *

$$\max 0 - 3x_1 - x_2 - 3x_3$$

$$x_4 = -4 + x_1 + x_2$$

$$x_5 = -8 + 2x_3 + x_2 - x_3$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

una base è ottimale x il duale se tutti i coefficienti di costo ridotto dell'obiettivo sono ≤ 0

• ESCE x_5 (termine noto + mincolo),

• ENTRA $\min \left\{ -\left(\frac{3}{+2}\right), -\left(-\frac{1}{-1}\right) \right\} \approx \min \left\{ \frac{3}{2}, 1 \right\} \approx x_2$

$$\max -8 - x_1 - x_3 - 4x_3$$

$$x_4 = 4 - x_1 + x_3 + x_3$$

$$x_2 = 8 - 2x_1 + x_3 + x_3$$

$(x_4, x_2) \Rightarrow$ base ottimale x primale \rightarrow BASE OTTIMA

6

$$\begin{array}{ll} \min & 2x_1 + 3x_2 + x_3 \\ & x_1 + x_2 - x_3 \geq 6 \\ & 2x_1 + x_5 \geq 4 \\ & x_1 + x_2 - 2x_3 \leq 2 \\ & x_1, x_2, x_3 \geq 0 \end{array} \quad \rightarrow \quad \begin{array}{l} \max -2x_1 - 3x_2 - x_3 \\ x_1 + x_2 - x_3 - x_4 = 6 \\ 2x_1 + x_3 - x_5 = 4 \\ x_1 + x_2 - 2x_3 + x_6 = 2 \end{array}$$

$B_0 \{x_4, x_5, x_6\}$ amminibile x DUALE ma NON per il PRIMALE \rightarrow uno SIMPESSO DUALE

$$\begin{array}{l} \max -2x_1 - 3x_2 - x_3 \\ x_4 = -6 + x_1 + x_2 - x_3 \\ x_5 = -4 + 2x_1 + x_3 \\ x_6 = 2 - x_1 - x_2 + 2x_3 \end{array}$$

- Entra x_4 , entro x_1 , applico OPERAZIONE DI ARNONE $B_1 = \{x_1, x_5, x_6\}$

$$\begin{array}{l} \max -12 - 2x_4 - x_2 - 3x_3 \\ x_1 = 6 - x_2 + x_3 + x_4 \\ x_5 = 8 - 2x_2 + 3x_3 + 2x_4 \\ x_6 = -4 + x_3 - x_4 \end{array}$$

- Entra x_5 , entro x_2 $\rightarrow B_2 = \{x_1, x_5, x_3\}$, amminibile x primale \rightarrow BASE OTTIMA

$$\begin{array}{l} \max -24 - 5x_1 - x_2 - 3x_6 \\ x_1 = 10 - x_2 + 2x_4 + x_6 \\ x_5 = 20 - 2x_2 + 5x_4 + 3x_6 \\ x_3 = 6 + x_4 + x_6 \end{array}$$

Esercizio 3.1 ~ Verificare se ottimalità ed ammissibilità sono conservati per i singoli c_i :

②

$$\max -3x_1 - 4x_2 + 2x_3$$

$$x_1 + 2x_2 - x_3 - x_4 = 4$$

$$2x_1 - x_2 + x_5 = 5$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$$\text{Bott: } \{x_2, x_5\} \quad A_{\text{Bott}}^{-1} = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 1 \end{pmatrix}$$

reformulazione omogenea

$$\max -8x_1 - 2x_4$$

$$x_2 = 2 - \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4$$

$$x_5 = 7 - \frac{5}{2}x_1 + \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4$$

particolare il termine noto con $\Delta b_2 = -8$

$$\max -3x_1 - 4x_2 + 2x_3$$

$$x_1 + 2x_2 - x_3 - x_4 = 4$$

$$2x_1 - x_2 + x_5 = 5 - 8$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$$\bar{b} = \begin{pmatrix} 4 \\ -3 \end{pmatrix} \rightarrow \begin{pmatrix} x_2 \\ x_5 \end{pmatrix} = A_B^{-1} \bar{b} = \begin{pmatrix} \frac{1}{2} & 0 \\ \frac{1}{2} & 1 \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 4 \\ -3 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} 2 \\ -1 \end{pmatrix} \leq 0 \rightarrow \text{NON AMMISSIBILE}$$

particolare con $\Delta c_3 = 1$ ($x_3 \notin \text{Bott}$)

→ CAMBIO OBIEKTIVO in $\max -8x_1 - 2x_4 + x_3$ → punto ottimalità

particolare con $\Delta c_5 = -\frac{1}{5}$ ($x_5 \in \text{Bott}$)

$$x_5 = 7 - \left(-\frac{1}{5}\right) - \frac{5}{2} \cdot \left(-\frac{1}{5}\right)x_1 + \frac{1}{2} \left(-\frac{1}{5}\right)x_3 + \frac{1}{2} \left(-\frac{1}{5}\right)x_4$$

CAMBIO VINCOLO

$$\Delta c_5 x_5 = 7 \Delta c_5 - \frac{5}{2} \Delta c_5 x_1 + \frac{1}{2} \Delta c_5 x_3 + \frac{1}{2} \Delta c_5 x_4$$

CAMBIO VAC. OBIEKTIVO

6

$$\max 6x_1 - x_2 + 2x_4$$

$$x_2 + x_3 + x_5 = 6$$

$$x_1 + 2x_3 - x_4 = 7$$

$$2x_1 + 6x_2 = 8$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$$B_{\text{opt}} = \{x_1, x_3, x_4\} \quad A_{B_{\text{opt}}}^{-1} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ 1 & 0 & 0 \\ 2 & -1 & \frac{1}{2} \end{pmatrix}$$

$$\max 3x_1 - 17x_2 - 6x_3$$

$$x_1 = 6 - 2x_2$$

$$x_3 = 6 - x_2 - x_5$$

$$x_4 = 9 - 4x_2 - 2x_3$$

1) $\Delta b_3 = -1$

$$\max 6x_1 - x_2 + 2x_4$$

$$x_2 + x_3 + x_5 = 6$$

$$x_1 + 2x_3 - x_4 = 7$$

$$2x_1 + 6x_2 = 8$$

$$x_1, \dots, x_5 \geq 0$$

$$\bar{b} = \begin{pmatrix} 6 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix} \rightarrow \bar{x} = A_{B_{\text{opt}}}^{-1} \bar{b} = \begin{pmatrix} 0 & 0 & \frac{1}{2} \\ 1 & 0 & 0 \\ 2 & -1 & \frac{1}{2} \end{pmatrix} \cdot \begin{pmatrix} 6 \\ 7 \\ 7 \end{pmatrix} = \begin{pmatrix} \frac{7}{2} \\ 6 \\ \frac{13}{2} \end{pmatrix}$$

$$\max -3x_1 + x_2 - x_3 + 2x_6$$

$$3x_1 - 2x_2 + x_4 = 7$$

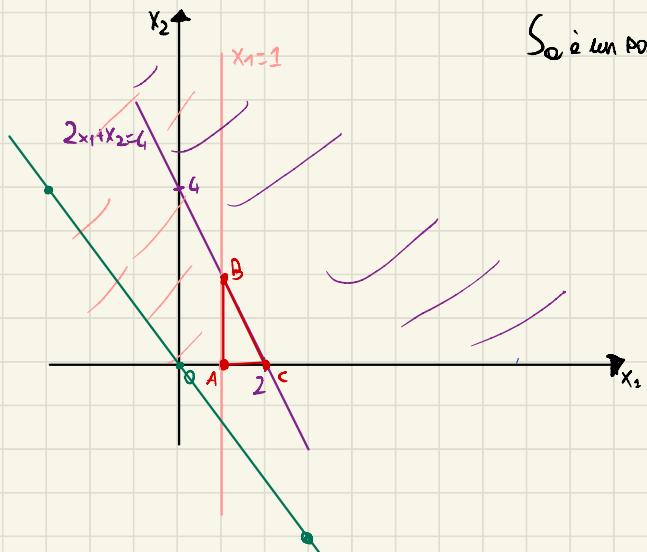
$$x_2 + 5x_3 - x_5 = 8$$

$$x_2 + x_3 = 6$$

Esercizi - GENNAIO 2022 BIS (PARTE I)

① $\max 4x_1 + 3x_2$
 $2x_1 + x_2 \leq 4$
 $x_1 \geq 1$
 $x_1, x_2 \geq 0$

• rendere il problema per via grafica



S_0 è un poligono $\Rightarrow S_{\text{ott}} = B(1, 2) \Rightarrow \text{vol. ottimo} = 10$

- Si risolve il problema in forma standard, + doppio in forma standard, ridurre doppio in forma standard

PRIMALE

$$\max 6x_1 + 3x_2$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 4$$

$$x_1 - x_4 = 1$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

DUCALE

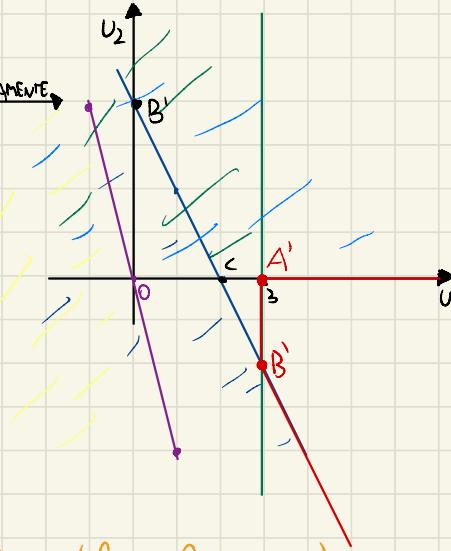
$$\min 6U_1 + U_2$$

$$2U_1 + U_2 \geq 4 \quad \text{GRAFICAMENTE}$$

$$U_1 \geq 3 \rightarrow x_2$$

$$U_2 \leq 0 \rightarrow x_3$$

$$U_1 \geq 0 \rightarrow x_4$$



$$\text{Sol. ottima} = B' \rightarrow (3, 2) \rightarrow \text{Val. ott.} = 10$$

- Si risolve il primo iterando il metodo del rimpilano + appunto e si visualizza graficamente ad ogni iterazione dove ci si trova nel primale e nel duale

$B_0 \{x_3, x_4\}$ NON È AMMISSIBILE PER IL PRIMALE (2° VINCOLO ANTEI -1 COME TERMINE NOTO), NE PER IL DUALE (COEFF. OBIEKTIVO TUTTI ≥ 0)

→ PROSEGUO CON PROBLEMA 1^a FASE



$$\max -n_1$$

$$2x_1 + x_2 + x_3 = 4$$

$$x_1 - x_4 + n_1 = 1$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

$$B_0 \{x_3, n_1\}$$



$$\max x_1 - x_4 - 1$$

$$x_3 = 6 - 2x_1 - x_2$$

$$n_1 = 1 + x_4 - x_2$$

entro x_1 e usc. $n_1 \rightarrow B_1 \{x_3, x_1\} \rightarrow$ BASE AMMISSIBILE

$$\max 0 - n_1$$

$$x_3 = 2 - 2x_4 - 2n_1$$

$$x_1 = 1 + x_4 - n_1$$

$$\max 6+6x_4+3x_2$$

$x_3 = 2 - x_4 - x_2 \rightarrow$ OTTIMALITÀ NON OK
 $x_1 = 1 + x_4 \quad$ ILLIMITATEZZA NON OK

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

$x_4=0, x_2=0, x_3=2, x_1=1 \rightarrow$ PUNTO A nel primale

$$2U_1+U_2=4 \rightarrow U_1=2, U_2=0 \rightarrow C^1 \text{ nel duale}$$

$$U_2=0 \quad 2U_1+U_2=6 \rightarrow U_2=4 \rightarrow (4, 0)$$

$$\max 8+x_2-2x_3$$

$$x_4=1-\frac{1}{2}x_2-\frac{1}{2}x_3$$

$$x_1=2-\frac{1}{2}x_3-\frac{1}{2}x_2$$

$$x_4=1, x_1=2, x_2=0, x_3=0$$

val ottimo = 8 \rightarrow PUNTO C nel primale



OTTIMALITÀ: NON OK

ILLIMITATEZZA: NON OK

$\left\{ \begin{array}{l} \text{entra } x_2, \text{ esce } x_4 \\ \text{entra } x_2, \text{ esce } x_4 \end{array} \right.$

$$\max 10-x_3-2x_4$$

$$x_2=2-x_3-2x_4$$

$$x_1=1+0x_3+x_4$$

OTTIMALITÀ OK, VAL. OTTIMO = 10, $x_1=1, x_2=2, x_3=0, x_4=0 \rightarrow$ punto B nel primale

$$2U_1+U_2=4 \rightarrow U_2=-2 \rightarrow (-2, 3) \rightarrow \text{PUNTO B}^1, \text{ SOC}$$

$$U_1=3$$

$$U_2=3$$

OTTIMA, VAL OTTIMO = 10

- Analisi removendo coefficienti x_1, x_2 nell'obiettivo, rimuovendo graficamente quello che manca

per C_2

$$10-x_3-2x_4+\Delta C_2 x_1=$$

$$10-x_3-2x_4+\Delta C_2-(1+x_2)=$$

$$(10-\Delta C_2)-x_3+(\Delta C_2-2)x_4$$

$$\Delta C_1-2 \leq 0 \rightarrow \Delta C_1 \leq 2$$

nel primale cambia la retta dell'obiettivo,

nel duale si modificano i termini noti dei vincoli di x_1 ed x_2

per C_2

$$10-x_3-2x_4+\Delta C_2 x_2=$$

$$10-x_3-2x_4+\Delta C_2(2-x_3-2x_4)=$$

$$10+\Delta C_2 2-(1+\Delta C_2)x_3-2x_4(1+\Delta C_2)$$

$$1+\Delta C_2 \leq 0 \rightarrow \Delta C_2 \leq -1$$

② Si è dato il seguente problema PL:

$$\max (2-\alpha)x_3 - x_2$$

$$x_1 - x_2 + x_3 = 2 - \alpha$$

$$x_1 + 2x_2 + x_4 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

$$\max (2-\alpha)x_3 - x_2$$

$$x_3 = 2 - \alpha - x_1 + x_2$$

$$x_4 = 1 - x_1 - 2x_2$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

$B_0 \{x_3, x_4\} \rightarrow$ ammissibile per primale se $(2-\alpha) \geq 0$

$$\alpha \leq 2$$

ammissibile non duale se $(2-\alpha) < 0$

$$\alpha > 2$$

Lo si risolve spiegando come varia la soluzione al varire di α

$$\alpha = 2 \rightarrow \max -x_2$$

$$x_1 - x_2 + x_3 = 0$$

\rightsquigarrow cond. ottim. MAC1 è OK, val ottimo = 0

$$x_1 + 2x_2 + x_4 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

$\alpha > 2 \rightarrow$ ottimalità non OK; $(2-\alpha)$ è negativo, (x_1, x_2) NON AMMISSIBILE x PRIMALE \rightarrow APPLICO SIMPLEXO DUALE

$$\text{entro } x_3 \text{ ed entro } x_2 \rightarrow \max (2-\alpha) + (1-\alpha)x_1 - x_3$$

$$x_2 = (2-\alpha) + x_1 + x_3$$

$$x_4 = (3-2\alpha) - 3x_2 - 2x_3 \rightarrow \alpha > \frac{3}{2} \text{ dunque illimitato} \rightarrow S_0 = \emptyset$$

\rightarrow non ammissibili dei vintagli entrambi negativi

$\alpha < 2 \rightarrow B_0$ AMMISSIBILE x PRIMALE

\hookrightarrow APPLICO SIMPLEXO PRIMALE

$$\hookrightarrow \text{Se } 2-\alpha \leq 1 \rightarrow \text{entro } x_1 \text{ e } x_3 \bullet \max 2-\alpha + (1-\alpha)(2-\alpha + x_2 - x_3) - x_3 \rightarrow \max (2-\alpha + (1-\alpha)x_2 - (2-\alpha)x_3$$

$$\bullet x_1 = 2 - \alpha + x_2 - x_3$$

$$\bullet x_4 = -1 + \alpha - x_2 + x_3$$

$$\rightarrow x_1 = 2 - \alpha + x_2 - x_3$$

$$\bullet x_4 = \alpha - 1 + x_2 + x_3$$

$$\frac{2-\alpha}{2} \rightsquigarrow \text{cond ottima} \rightarrow x_1^* = 0 \quad x_3 = 0 \quad x_2 = 2 - \alpha \quad x_4 = 3 - 2\alpha \rightsquigarrow \text{val. ottimo} = 2 - \alpha$$

Se $2-\alpha \geq 1 \rightarrow \alpha \leq 1$ entro x_1 entre x_4

$$\max (2-\alpha)(1-2x_2-x_4) - x_2$$

$$x_3 = 1-\alpha + 3x_2 + x_4$$

$$x_1 = 1-2x_2 - x_4$$

$$\max 2-\alpha - x_2(2-\alpha) - x_4(2-\alpha)x_3$$

$$x_3 = 1-\alpha + 3x_2 + x_4$$

$$x_1 = 1-2x_2 - x_4$$

\Rightarrow OPTIMIZZAZIONE!
val opt = 2-2

E SAME GENNAIO 2022

$$\min x_2$$

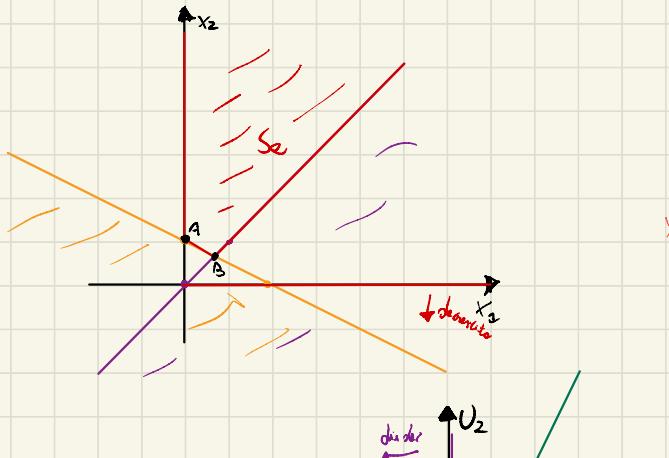
$$-x_1 - 2x_2 \leq -2 \quad \text{---} \quad x_1 + 2x_2 \geq 2$$

$$x_1 - x_2 \leq 0$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$S_{\text{opt}} = A \left(\frac{2}{3}, \frac{2}{3} \right) \rightarrow \text{Val. opt} = \frac{2}{3}$$

$$\begin{cases} x_1 + 2x_2 = 2 \rightarrow 3x_2 = 2 \rightarrow x_2 = \frac{2}{3} \\ x_1 - x_2 = 0 \rightarrow x_1 = x_2 \quad x_1 = \frac{2}{3} \end{cases}$$



FORMA STANDARD

$$\max -x_2$$

$$x_1 + 2x_2 - x_3 = 2$$

$$x_1 - x_2 + x_4 = 0$$

DUALE

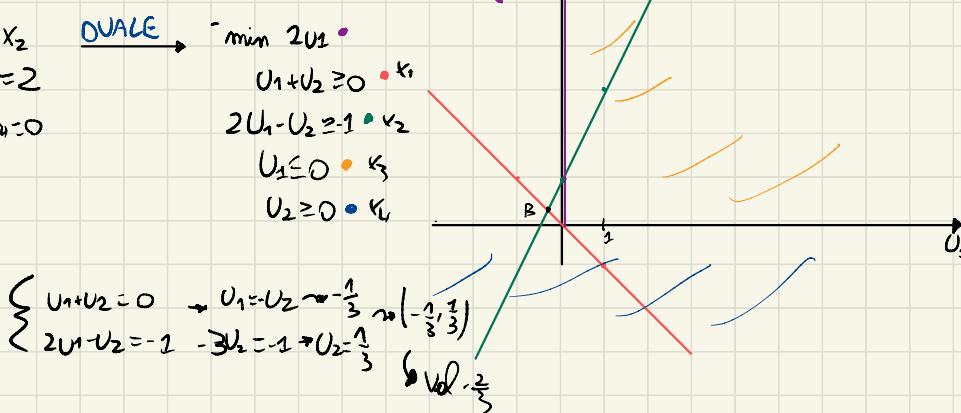
$$\min 2U_2$$

$$U_1 + U_2 \geq 0$$

$$2U_1 - U_2 \geq -1$$

$$U_1 \leq 0$$

$$U_2 \geq 0$$



RISOLUZIONE CON SIMPLEX

$$\begin{aligned} & \max -x_2 \\ & x_3 = -2 + x_1 + 2x_2 \\ & x_4 = 0 - x_1 + x_2 \end{aligned}$$

$B_0 \{x_3, x_4\}$ NON AMMISIBILE X PRIMALE
 E' " " " X DUALE
 MI TROVO IN 0

Ecco x_3 , entro $\min \left\{ \frac{x_1}{-1}, -\frac{x_2}{2} \right\} \rightsquigarrow x_1$

$$\begin{aligned} & \max -x_2 \\ & B_1 = \{x_1, x_2\}, \text{ val. ottima } = 0 \quad x_1 = 2, x_2 = 0, x_3 = 0, x_4 = -2 \rightarrow (2, 0) \text{ nel primale} \\ & \qquad \qquad \qquad (0, 0) \text{ nel duale} \rightarrow \text{DEGENERAZIONE} \\ & x_1 = 2 - 2x_2 + x_3 \\ & x_2 = -2 + 3x_2 - x_3 \end{aligned}$$

Ecco x_4 , entro x_2 (perché $x_1 \leq 0$)

$$\begin{aligned} & \max -\frac{2}{3} - \frac{1}{3}x_3 - \frac{2}{3}x_4 \rightsquigarrow \text{BASE AMMISIBILE X PRIMALE ED OTTIMA} \rightsquigarrow B_2 \{x_1, x_2\}, \text{ val. ottima } = \frac{2}{3} \\ & x_1 = \frac{2}{3} + \frac{1}{3}x_3 - \frac{2}{3}x_4 \\ & x_2 = \frac{2}{3} + \frac{1}{3}x_3 + \frac{1}{3}x_4 \quad \begin{aligned} & \max -x_2 \\ & x_1 + 2x_2 - x_3 = 2 \\ & x_1 - x_2 + x_4 = 0 \end{aligned} \end{aligned}$$

$$A = \begin{bmatrix} x_3 & x_4 \\ 1 & 2 & -1 & 0 \\ 1 & -1 & 0 & 1 \end{bmatrix} \quad A_B^{-1} = \begin{bmatrix} -\frac{1}{3} & \frac{2}{3} \\ -\frac{2}{3} & -\frac{1}{3} \end{bmatrix}$$

$$\begin{pmatrix} \frac{2}{3} \\ \frac{2}{3} \end{pmatrix} + \Delta \begin{pmatrix} \frac{2}{3} \\ -\frac{1}{3} \end{pmatrix} \geq 0 \quad \begin{aligned} \frac{2}{3} + \Delta_2 \frac{2}{3} \geq 0 \quad \Delta_2 \geq -1 \\ \frac{2}{3} - \Delta_2 \frac{1}{3} \geq 0 \quad \Delta_2 \leq 2 \end{aligned} \rightsquigarrow [-1, 2]$$

Esercizio 2

$$\max \begin{cases} >0 \\ (2-\alpha)x_1 + (1-2\alpha)x_2 \end{cases} \quad \alpha = 2 \quad \alpha = \frac{1}{2}$$

$$x_1 - x_2 + x_3 = 1$$

$$-x_1 + x_2 + x_4 = 1$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

$\alpha \geq 2$ $-3x_2$

$$+x_3 = -x_1 + x_2 \rightarrow \text{SOLO ORTHOGNA, valore ottimale} = 0 \quad B = \{x_3, x_4\}$$

$$+x_4 = 1 + x_1 - x_2$$

$\frac{1}{2} \leq \alpha < 2$

$$(2-\alpha)x_1 + (1-2\alpha)x_2 \rightarrow \text{entro } x_1 \text{ e } x_3$$

$$x_3 = -x_1 + x_2$$

$$x_4 = 1 + x_1 - x_2$$

$$(2-\alpha)(-x_1 + x_2) + (1-2\alpha)x_2$$

$$x_1 = 1 + x_2 - x_3$$

$$x_4 = 2 - x_3$$

$$\max \begin{cases} >0 \\ -(2-\alpha) + (3-3\alpha)x_2 \\ -(2-\alpha)x_3 \end{cases}$$

$$x_1 = 1 + x_2 - x_3$$

$$x_4 = 2 - x_3$$

$1 \leq \alpha < 2$ \rightarrow VACORE ORTHOGNA $(2-\alpha)$

$$B(x_1, x_4)$$

$\alpha < 1$ $\rightarrow S_0 = \emptyset$

$$\alpha \leq \frac{1}{2}$$

Esercizio febbraio 2020

$$\min x_1 + 3x_2$$

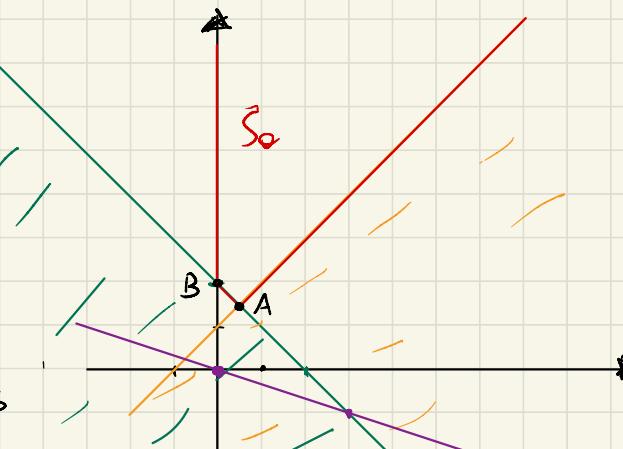
$$x_1 \leq x_2 - 1$$

$$x_1 + x_2 \geq 2$$

$$x_1, x_2 \geq 0$$

$$A = \begin{cases} x_1 - x_2 = -1 \\ x_1 + x_2 = 2 \end{cases} \rightarrow \left(\frac{1}{2}, \frac{3}{2} \right)$$

$$\text{Vol ottimo} = 5$$



$$x_1 + 3x_2 = 1$$

$$x_2 = 0$$

$$x_1 = 1$$

$$x_1 = -4$$

$$x_2 = 4$$

2) FORMA STANDARD + DUALE

$$\max -x_1 - 3x_2$$

$$\begin{aligned} x_1 - x_2 + x_3 &= -1 \\ -x_1 - x_2 + x_4 &= -2 \end{aligned}$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

DUALE

$$\min -U_1 - 2U_2$$

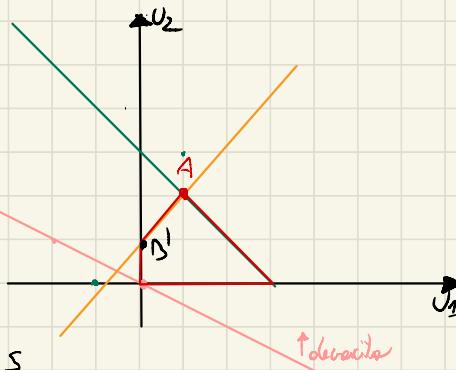
$$U_1 - U_2 \geq -1$$

$$-U_1 - U_2 \geq -3$$

$$U_1 \geq 0$$

$$U_2 \geq 0$$

$$A(1,2) \rightarrow \text{Vol ottimo} = 5$$



• Simplex

- max $-x_1 - 3x_2$

$$x_1 - x_2 + x_3 = -1$$

$$-x_1 - x_2 + x_4 = -2$$

$$x_1, \dots, x_4 \geq 0$$

$B_0 = \{x_3, x_4\}$ AMMISSIBILE x DUALE, non per PRIMALE

- max $-x_1 - 3x_2$ $x_1=0, x_2=0, x_3=-1, x_4=-2 \rightsquigarrow$ IN O NEL PRIMALE

$$x_3 = -1 - x_1 + x_2$$

$$x_4 = -2 + x_1 + x_2$$

enze x_4 , entra $\begin{pmatrix} x_1 & x_2 \\ 1 & 3 \end{pmatrix} \rightsquigarrow$ entra x_1 $B_1 = (x_3, x_1)$ $x_1=2, x_3=-3, x_2=0, x_4=0$

- max $-2 - 2x_2 - x_4$

$$x_3 = -3 + 2x_2 - x_4$$

$$x_1 = 2 - x_2 + x_4$$

enze x_3 entra x_2 (unico > 0)

$(2, 0) \rightsquigarrow$ punto B nel primale

\hookleftarrow nel DUALE $\rightsquigarrow u_1=0, u_2=1 \rightsquigarrow (0, 1) \rightsquigarrow B^1$

- max $-5 - x_3 - 2x_4$

$$x_2 = \frac{3}{2} + \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4 \rightsquigarrow B(x_3, x_2) \rightsquigarrow \frac{3}{2}, \frac{1}{2}, 0, 0, \text{valimo: } 5$$

$$x_1 = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4$$

• ANALISI SENSITIVITÀ NEI COEFFICIENTI

ΔC_1

$$-\max -5 - x_3 - 2x_4$$

$$x_2 = \frac{3}{2} + \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4$$

$$x_1 = \frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4$$

$$-5 - x_3 - 2x_4 + \Delta C_1 x_1 =$$

$$-5 - x_3 - 2x_4 + \Delta C_1 \cdot \left(\frac{1}{2} - \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4 \right) =$$

$$-5 + \frac{1}{2}\Delta C_1 - \left(1 + \frac{1}{2}\Delta C_1 \right)x_3 + x_4 \left(\frac{1}{2}\Delta C_1 - 2 \right) =$$

$$1 + \frac{1}{2}\Delta C_1 \geq 0 \rightarrow \Delta C_1 \geq -2$$

$$\frac{1}{2}\Delta C_1 - 2 \leq 0 \rightarrow \Delta C_1 \leq 4$$

$$-2 \leq \Delta C_1 \leq 4 \rightarrow$$

nel primo modifico retta obbligatoriamente
nel duolo modifico i vincoli.

ΔC_2

$$-5 - x_3 - 2x_4 + \Delta C_2 x_2 =$$

$$-5 - x_3 - 2x_4 + \Delta C_2 \left(\frac{3}{2} + \frac{1}{2}x_3 + \frac{1}{2}x_4 \right)$$

$$-5 + \frac{3}{2}\Delta C_2 + \left(\frac{1}{2}\Delta C_2 - 1 \right) + x_4 \left(\frac{1}{2}\Delta C_2 - 2 \right)$$

$$\frac{1}{2}\Delta C_2 - 1 \leq 0 \rightarrow \Delta C_2 \leq 2 \quad 2 \leq \Delta C_2 \leq 6$$

$$\frac{1}{2}\Delta C_2 - 2 \leq 0 \rightarrow \Delta C_2 \leq 4$$

Esercizio 2

$$\max \alpha x_1 + (2\alpha - 1)x_2$$

$$x_1 + x_2 + x_3 = 2$$

$$x_1 + 4x_2 + x_4 = 2\alpha$$

$$x_1, x_2, x_3, x_4 \geq 0$$

$$\max \alpha x_1 + (2\alpha - 1)x_2$$

$$\alpha \leq 0 \rightarrow S_{\alpha} = \emptyset$$

$$x_3 = \alpha - x_1 - x_2$$

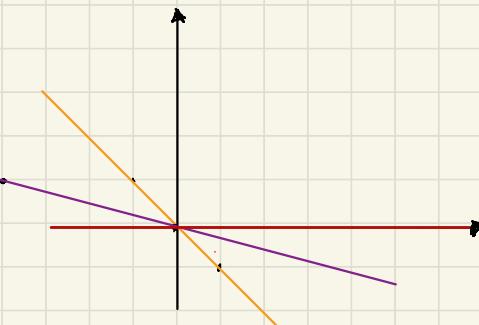
$$x_4 = 2\alpha - x_1 - 4x_2$$

$\alpha > 1$ \rightsquigarrow entro x_2 , esce x_4

$$\max \alpha x_1 + (2\alpha - 1) \left(\frac{1}{2}\alpha - \frac{3}{4}x_1 + \frac{1}{4}x_4 \right)$$

$$x_3 = \frac{1}{2}\alpha - \frac{3}{4}x_1 + \frac{1}{4}x_4$$

$$x_2 = \frac{1}{2}\alpha - \frac{1}{6}x_1 - \frac{1}{6}x_4$$

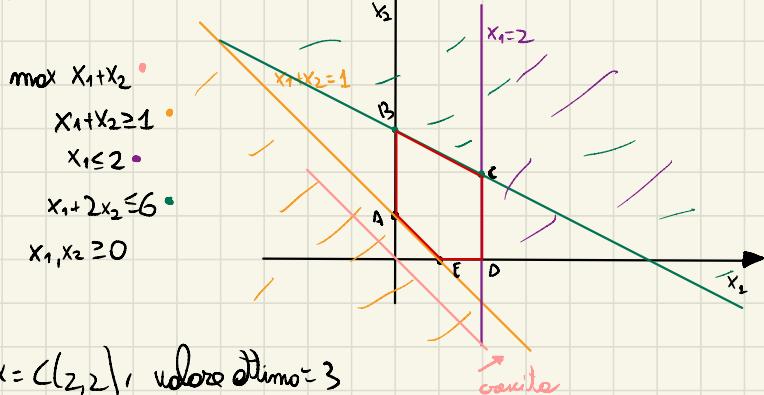


$S_{\alpha=0}$ \rightsquigarrow Sott è un punto
 \rightsquigarrow Sott infinito limitato

$S_{\alpha \neq 0}$ illimitato

PROVA INTERMEDIA NOVEMBRE 2021

Esercizio 1



FORMA STANDARD $\max x_1 + x_2$

$$x_1 + x_2 - x_3 = 1$$

$$x_1 + x_4 = 2$$

$$x_1 + 2x_2 + x_5 = 6$$

OUACE

$\min -U_1 + 2U_2 + 6U_3$

$$-U_1 + U_2 + U_3 \geq 1 \quad x_1$$

$$-U_1 + U_3 \geq 1 \quad x_2$$

$$U_1 \geq 0 \quad x_3$$

$$U_2 \geq 0 \quad x_4$$

$$U_3 \geq 0 \quad x_5$$

ALGORITMO DEL SIMPLEX

$B_0(x_3, x_4, x_5)$ non AMMISSIBILE

→ PROBLEMA I FASE:

$$\max -D_1$$

$$+x_1 + x_2 - x_3 + D_1 = +1$$

$$x_1 + x_4 = 2$$

$$x_1 + 2x_2 + x_5 = 6$$

$$B_0 = \{D_1, x_4, x_5\}$$

$$\max -1 + x_1 + x_2 - x_3$$

$$D_1 = 1 - x_1 - x_2 + x_3$$

$$x_4 = 2 - x_1$$

$$x_5 = 6 - x_1 - 2x_2$$

entrare x_1 , uscire D_1

$$\max 0 - x_1 - x_2$$

$$x_1 = 1 - x_1 + x_2 + x_3 \rightarrow 0 \text{ val ottimo} \rightarrow B_1 = \{x_1, x_4, x_5\} \rightarrow \text{BASE AMMISSIBILE}$$

$$x_4 = 1 + x_1 + x_2 - x_3$$

$$x_5 = 5 + x_1 - x_3 - x_2$$

$$\max 1 + x_3$$

$$x_1 = 1 - x_2 + x_3$$

$$x_4 = 1 + x_2 - x_3$$

$$x_5 = 5 - x_3 - x_2$$

$$x_2 = 0, x_1 = 1, x_4 = 1, x_5 = 5, x_3 = 0 \rightarrow \text{val ottimo} = 1$$

PUNTO E nel primale, rel duale

$$\begin{cases} -U_1 + U_2 + U_3 = 1 \\ U_2 = 0 \\ U_3 = 0 \end{cases} \rightarrow (-1, 0)$$

$$\text{entra } x_3, \text{ esce } x_4 \quad B_3 (x_1, x_3, x_5) \quad \underline{x_1 = 2, x_3 = 1, x_4 = 4, x_2 = x_5 = 0}$$

$$\max 2 + x_2 - x_4 \rightarrow (2, 0) \text{ nel primale, val ottimo} = 2$$

$$x_1 = 2 - x_4$$

$$x_3 = 1 + x_2 - x_4$$

$$x_5 = 4 + x_4$$

$$\begin{cases} -U_1 + U_2 + U_3 = 1 \\ U_1 = 0 \\ U_3 = 0 \end{cases} \rightarrow (0, 1)$$

$$\text{entra } x_2, \text{ esce } x_5$$

$$\max 6 - x_5 \quad B_4 (x_1, x_3, x_2) \rightarrow (2, 2), \text{ val ottimo} = 4$$

$$x_1 = 2 - x_4$$

$$x_3 = 5 - x_5$$

$$x_2 = 4 + x_4 - x_5$$

PUNTO C

duale

RIPASSO DOMANDE APERTE TEORIA

POSSIBILI FORME SOTTOinsieme

$$\hookrightarrow S_\alpha = \emptyset \rightarrow S_{\text{SOTTO}} = \emptyset$$

Sott è composto da un elemento

$$S_\alpha = \{\text{punto}\} \hookrightarrow S_{\text{SOTTO}} \text{ è composto da infiniti o limitati elementi}$$

Sott = \emptyset perché S_α ha direttiva illimitata

$$S_\alpha = \{\text{poliedro illimitato}\} \hookrightarrow S_{\text{SOTTO}} \text{ è composto da un solo elemento}$$

Sott è composto da infiniti e limitati punti

Sott è composto da infiniti e illimitati punti

INSIEME CONVESSO + DIMOSTRAZIONE S_α è convesso

$\forall x_1, x_2 \in C$ con $x_1 \neq x_2, \forall \lambda \in [0,1] : \lambda x_1 + (1-\lambda)x_2 \in S_\alpha$ "Dati due punti qualsiasi di C , anche il segmento che li congiunge è interamente contenuto in C "

DIM: $x_1, x_2 \in S_\alpha \Rightarrow \exists i: x_1 \leq b_i \wedge \exists j: x_2 \leq b_j$ (con $i \in \{0, \dots, m\}$ ed $x_1, x_2 \geq 0$)

$$\exists i: [\lambda x_1 + (1-\lambda)x_2] = \lambda_i x_1 + (1-\lambda)x_2 \leq b_i \lambda + (1-\lambda) b_i$$

$$\text{inoltre } \lambda x_1 + (1-\lambda)x_2 \geq 0 \Rightarrow x_1, x_2 \in S_\alpha$$

CONDIZIONE ILIMITATEZZA + DIM.

DEF: $\exists \gamma_{n>0} : \alpha_{nh} \geq 0$ con $n = \{1, \dots, m\}$

DIM Ponendo a D tutte le variabili fuori base eccette x_h nella riformulazione rispetto alla base B ottengo:

$$\max \sum_{i=1}^m \gamma_i x_i + \gamma_h x_{i=mh}$$

$$x_{i,1} = b_1 + \alpha_{1h} x_{i,mh}$$

$$x_{i,m} = b_m + \alpha_{mh} x_{i,mh}$$

se $x_{i,mh}$ cresce \rightarrow resto in S_0 ma direttivo diverge a $\infty \rightarrow S_{0+} = D$ x^h direttivo illimitato

- DIMOSTRARE SE PRIMAVERA HA OBBIETTIVO ILLIMITATO $\Rightarrow D_o = \emptyset$

DIM PER ASSURDO $D_o \neq \emptyset, \exists u_0 \in D_o \Rightarrow \forall x \in S_0 \quad c_x \leq u_0 b \Rightarrow$ perché x non può essere limitato ne l'obiettivo è illimitato per l'assurdo si trova la simmetria tra primale e doppia

DIM X ASSURDO $D_o \neq \emptyset \Rightarrow \exists u_0 \in D_o \Rightarrow \forall x \in S_0 \quad c_x \leq u_0 b \Rightarrow$ ormai perché obiettivo è illimitato

- 2° Teorema doppia

DEF: $x^* \in S_0$ e $v^* \in D_o \Leftrightarrow x^*$ ed v^* appartengono ad S_0 e D_o

e rispettano condizioni di complementarietà, ovvero:

$$(v^* A - c)x^* = 0$$

DIM: Se nel nododinomio COND. COMPLEMENTARITÀ → sono offerte

$$(v^*A - c)v^* = 0 \quad \rightarrow \quad v^*Av^* = c v^* \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \quad v^*b = cv^* \quad \sim \text{ le due soluzioni sono} \\ x \in S_0 \rightarrow Ax^* = b \quad \left. \begin{array}{l} \\ \end{array} \right\} \quad \text{il uno non entrambi i problemi}$$

Se sono ottime → radiifono COMPPLEMENTARITÀ

1º) *coerencia*
suficiente

$$U^*6 = x^*c; \text{ aggiungendo e sottraendo } U^*Ax^* \rightarrow U^*6 + U^*Ax^* - U^*Ax^* - cx^* = 0 \rightarrow U^*(6 - Ax^*) + x^*(U^*A - c) = 0$$

$= 6$

$\rightarrow (U^*A - c)x^* = 0$

2º TEOREMA DUACE

$x^* \in S_{\text{orr}} \wedge u^* \in D_{\text{orr}} \Leftrightarrow$ entrambi appartengono ad S_0 e D_0 e rispettano condizioni di complementarietà

$$(v^*A - c)_{x^*} = 0$$

DIM: prima dimostrazione che x^* ed w^* sono complementari \rightarrow sono attime

se $(V^*A - c)x^* = 0$ solo allora lo rimbasso con $V^*Ax^* = cx^*$; $x^* \in S$ significa che $Ax^* = b$

$\hookrightarrow U^*f = U^*A_C x^* = Cx^* \rightarrow$ le soluzioni sono ottime

dimostrare che se x^* ed v^* sono ottime \Rightarrow rimodellano complementarietà

1° TEOREMA DUALITÀ $\rightarrow v^*b = cx^*$; aggiungendo e sottraendo $v^*Ax^* \rightarrow v^*b + v^*Ax^* - v^*Ax^* - cx^* = 0$

$$\begin{aligned} & \hookrightarrow v^*(b - Ax^*) + x^*(v^*A - c) = 0 \\ & \quad \downarrow \\ & = b \text{ perché } x^* \in S_0 \end{aligned}$$

$x^*(v^*A - c) = 0 \quad \text{C.V.D.}$

2° TEOREMA DUALITÀ

DEF: $x^* \in S_0 \cap v^* \in D_0 \Leftrightarrow x^* \in S_0, v^* \in D_0$ e rimodellano condizione complementarietà
cioè: $(v^*A - c)x^* = 0$

DIMOSTRAZIONE

Se rimodellano COND \rightarrow OTTIME

se $(v^*A - c)x^* = 0$ vale, lo scriviamo come $v^*Ax^* = cx^*$

inoltre $x^* \in S_0$ significa $Ax^* = b \rightarrow v^*b = v^*Ax^* = cx^*$, ovvero x^* ed v^* sono soluzioni ottime

Se sono OTTIME \rightarrow COND. COMPL. rimodellando

dal 1° TEOREMA DELLA DUALITÀ scriviamo che $v^*b = cx^*$, aggiungendo e sottraendo

$$v^*Ax^* \rightarrow v^*b + v^*Ax^* - v^*Ax^* - cx^* = 0 \rightarrow v^*(b - Ax^*) + x^*(v^*A - c) = 0$$

$$\hookrightarrow x^*(v^*A_{-i}) = 0 \quad C.V.D$$

CONVESSITÀ + DIM S_α è convesso

$$\forall x_1, x_2 \in C, \forall \lambda \in [0,1] \rightarrow \lambda x_1 + (1-\lambda) x_2 \in C$$

$$\text{DIM } \left(\begin{array}{l} x_1, x_2 \in S_\alpha \\ \exists i: x_1 \leq b_i; \exists i: x_2 \leq b_i \text{ con } x_1, x_2 \geq 0, i \in \{1, \dots, m\} \end{array} \right)$$

$$\forall \lambda \in [0,1] \rightarrow a_i[\lambda x_1 + (1-\lambda) x_2] \leq b_i \lambda + (1-\lambda) b_i$$

$$a_i[\lambda x_1 + (1-\lambda) x_2] \geq a_i \leq b_i \lambda + (1-\lambda) b_i$$

$$\lambda x_1 + (1-\lambda) x_2 \geq 0 \quad \longrightarrow \quad \lambda x_1 + (1-\lambda) x_2 \in S_\alpha \quad C.V.D$$

CONVESSITÀ

$$\forall x_1, x_2 \in C, \forall \lambda \in [0,1] \rightarrow \lambda x_1 + (1-\lambda) x_2 \in S_\alpha$$

$$\text{DIM } S_\alpha \text{ convesso: } x_1, x_2 \in S_\alpha$$

$$\exists i: x_1 \leq b_i; \exists i: x_2 \leq b_i; x_1, x_2 \geq 0 \quad i \in \{1, \dots, m\}$$

$$\forall \lambda \in [0,1] \rightarrow a_i[x_1 \lambda + (1-\lambda)x_2] \leq b_i \lambda + (1-\lambda) b_i$$

$$\text{impostare } x_1 \lambda + (1-\lambda)x_2 \geq 0 \quad \longrightarrow \quad x_1 \lambda + (1-\lambda)x_2 \in S_\alpha$$

Possibili forme Sott

$$S_{\text{or}} = \emptyset \rightarrow S_{\text{ort}} = \emptyset$$

$S_{\text{or}} = \text{poligono} \rightarrow S_{\text{ort}} \text{ ha un elemento o illimitato finito}$

$S_{\text{or}} = \text{poliedro illimitato} \rightarrow S_{\text{ort}} \text{ è reale o obiettivo illimitato}$

$S_{\text{ort}} \text{ ha un elemento}$

$S_{\text{ort}} \text{ ha infiniti elementi limitati}$

$S_{\text{ort}} \text{ ha infiniti punti illimitati}$

CONDIZIONE DI UNTAZZA + OIM.

$$\exists \gamma_h > 0 : \alpha_{rh} \geq 0 \text{ con } r=1 \dots m$$

prendendo la reformulazione di un problema P rispetto alla base B e ponendo $\alpha_r = 0$ tutte le variabili fuori base.

$$\max \gamma_0 + \gamma_h x_{im+h}$$

$$x_i = \beta_i + \alpha_{ih} x_{im+h}$$

$$x_m = \beta_m + \alpha_{mh} x_{im+h}$$

→ aumentando x_{im+h} reale in S_{or} ma obiettivo diverge a $\infty \rightarrow$ OBETTIVO IZUNTATO C.V.D.

DIMOSTRAZIONE CHE SE $S_{\text{ort}} = \emptyset$ ORTO illimitato $\Rightarrow D_{\text{or}} = \emptyset$

Per dimostrare $D_{\text{or}} \neq \emptyset$ ed $\exists u_0 \in D_{\text{or}} \Rightarrow \forall x \in S_{\text{or}} \quad L(x) \leq L(u_0)$ ed è un ASSURDO perché se obiettivo primale è illimitato non può essere ottimale superiore.

2° TEOREMA DI UNICITÀ

$x^* \in S_{\text{ott}} \text{ e } u^* \in S_{\text{ott}} \Leftrightarrow x^* \in S_0 \text{ ed } u^* \in S_0 \text{ e rispettano criterio complementari:}$

- $(u^* A - c)x^* = 0$

DIM 1^a parte: se \bullet vale \rightarrow nono ottimo

$$u^* A x^* = c x^* \rightarrow u^* b = u^* A x^* + c x^* \rightsquigarrow \text{(le due soluzioni sono ottime per entrambi i problemi)}$$

$$x^* \in S_0 \rightarrow A x^* = b$$

2^a parte: se nono ottimo \rightarrow vale \bullet

$$u^* b - c x^* = 0; \text{ aggiungendo e sottraendo } u^* A x^* \rightarrow u^* b - u^* A x^* + u^* A x^* - c x^* = u^*(b - A x^*) + x^*(u^* A - c) = 0$$

$$\hookrightarrow x^*(u^* A - c) = 0 \quad \text{C.V.D.}$$

$= 0$ perché $A x^* = b$ perché $x^* \in S_0$

TEOREMA FONDAMENTALE P.C.

Dato un problema P.C. in forma canonica, se $S_{\text{ott}} \neq \emptyset \Rightarrow S_{\text{ott}}$ contiene almeno un vertice di S_a

DIMOSTRAZIONE

v_1, \dots, v_k vertici di S_a

r_1, \dots, r_n voci di S_a (nel caso forse illimitato)

Se $S_{\text{ott}} \neq \emptyset \rightarrow x^* \in S_{\text{ott}}$

PER ASSURDO \rightarrow non un vertice di S_a appartiene ad S_{ott} $\rightarrow c_{v_i} < c_{x^*} \quad \forall i \in [1..k]$

$$\exists \lambda_1^*, \dots, \lambda_k^* \geq 0, \sum_{i=1}^k \lambda_i^* = 1 \quad \exists u_1^*, \dots, u_n^* \geq 0 \text{ tali che } x^* = \sum_{i=1}^k \lambda_i^* v_i + \sum_{j=1}^n u_j^* r_j$$

$$\text{da cui } c_{x^*} = c \left[\sum_{i=1}^k \lambda_i^* v_i + \sum_{j=1}^n u_j^* r_j \right]$$

$$\text{per linearità della funzione obiettivo} \rightarrow c_{x^*} = \sum_{i=1}^k \lambda_i^* c_{v_i} + \sum_{j=1}^n u_j^* c_{r_j}$$

$$\text{per lemma } c_{r_j} \leq 0 \rightarrow c_{x^*} \leq \sum_{i=1}^k \lambda_i^* c_{v_i} < \sum_{i=1}^k \lambda_i^* (c_{x^*})$$

$$\hookrightarrow c_{x^*} < (c_{x^*}) \sum_{i=1}^k \lambda_i^* \quad \longrightarrow c_{x^*} < c_{x^*} \quad \text{C.V.D}$$

TEOREMA FONDAMENTALE PC

Se $S_{\text{off}} \neq \emptyset \rightarrow S_{\text{off}} \text{ contiene almeno un vertice di } S_{\text{or}}$

DIMOSTRAZIONE

$v_1, \dots, v_K \rightsquigarrow \text{vertici } S_{\text{or}}$

$r_1, \dots, r_h \rightsquigarrow \text{nuggi } S_{\text{or}} (\text{so illuminato})$

$S_{\text{off}} \neq \emptyset \rightarrow x^* \in S_{\text{off}}$

PER ASSUNTO $v_1, \dots, v_K \notin S_{\text{off}} \Rightarrow c_{v_i} < c_{x^*} \forall i=1 \dots K$

Poiché $x^* \in S_{\text{or}} \rightarrow \exists \lambda_1^*, \dots, \lambda_K^* \geq 0 \sum_{i=1}^K \lambda_i^* = 1; \exists u_1^*, \dots, u_h^* \geq 0$ tali che $x^* = \sum_{i=1}^K \lambda_i^* v_i + \sum_{j=1}^h u_j^* r_j$

la nostra rappresentazione

$$\rightarrow x^* = c \left[\sum_{i=1}^K \lambda_i^* v_i + \sum_{j=1}^h u_j^* r_j \right]$$

Per linearità f.d.

$$x^* = \left[\sum_{i=1}^K \lambda_i^* c_{v_i} + \sum_{j=1}^h u_j^* c_{r_j} \right]$$

$$\hookrightarrow x^* \leq \sum_{i=1}^K \lambda_i^* c_{v_i} < \sum_{i=1}^K \lambda_i^* c_{x^*}$$

$$\hookrightarrow c_{x^*} < \sum_{i=1}^K \lambda_i^* c_{x^*} \rightarrow c_{x^*} < c_{x^*} \Leftrightarrow \text{C.V.D.}$$

"1"

TEOREMA FONDAMENTALE PL

Se $S_{\text{ori}} \neq \emptyset \Rightarrow S_{\text{ori}}$ ha almeno un vertice di S_0

DIM

$v_1, \dots, v_k \in S_0 \rightsquigarrow$ vertici

$r_1, \dots, r_k \in S_0$ ne polyedro illimitato

PER ASSURDO $v_1, \dots, v_k \notin S_{\text{ori}} \rightarrow c v_i < c x^*$

\rightarrow per la stessa rappresentazione $S_0 \exists \lambda_1, \dots, \lambda_k \geq 0 : \sum_{i=1}^k \lambda_i = 1, \quad \exists u_1, \dots, u_k \geq 0$

$$\text{tale che } x^* = \sum_{i=1}^k \lambda_i^* v_i + \sum_{i=1}^k u_i r_i$$

$$c x^* = \sum_{i=1}^k \lambda_i^* c v_i + \sum_{i=1}^k u_i r_i \underset{r_i \leq 0}{\leq} 0$$

$$\hookrightarrow c x^* \leq \sum_{i=1}^k \lambda_i c v_i \leq \sum_{i=1}^k \lambda_i c x^*$$

$$\hookrightarrow c x^* < c x^* \quad \text{ss}$$

2° TEOREMA INDIVIDUALITÀ

$x \in S_{\text{ori}} \wedge v^* \in D_{\text{ori}} \Leftrightarrow x^* \in S_0, v \in D_0$ e rispettano condizione complementaria $(v^* A - c)x = 0$

Se risolvono $\bullet \rightarrow$ sono ottime

$$U^* A x^* - c^* = 0 \rightarrow U^* b = U^* A x^* - c^* \rightarrow \text{le soluzioni sono ottime}$$

per entrambi i problemi

$$x^* \in \mathbb{R}^n \rightarrow A x^* = b$$

Se sono ottime \rightarrow risolvono \bullet

$$U^* b - c^* = 0 \rightarrow U^* b = U^* A x^* + U^* A x^* - c^*$$

$$\leftarrow U^*(b - A x^*) + x^*(A x^* - c) = 0 \quad CVD$$

"

